PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-280932

(43)Date of publication of application: 27.09.2002

(51)Int.Ci.

H04B 1/707 H04B 7/08

(21)Application number: 2001-122678

(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

20.04.2001

(72)Inventor: NAKAJIMA TAKAO

(30)Priority

Priority number: 2001001500

Priority date: 09.01.2001

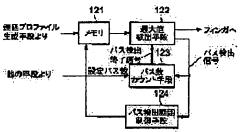
Priority country: JP

(54) PATH DETECTION CIRCUIT AND PATH DETECTION METHOD FOR RAKE RECEIVER (57) Abstract:

(37)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a path detection circuit and method that detects a path with high accuracy in a delay profile for attaining assignment without waste, corresponding to number of fingers.

SOLUTION: A delay profile generating circuit generates a delay profile, from a received signal including a plurality of delay signals and the path detection circuit detects a path from the delay profile. In this case, a maximum value detection means 122 of the path detection circuit outputs a sample point with maximum power among all sample points as a path, a path number count means 123 increments a path number count by one, each time the maximum value detection means 122 detects the path, and a path detection range control means 124 eliminates one entire peak, where a path is an apex every time the maximum value detection means 122 detects the path. Then until the count of the path number counter reaches a prescribed value, the maximum power detection, elimination of the peak of the signal power and the path number count—up are conducted repeatedly.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-280932 (P2002-280932A)

(43)公開日 平成14年9月27日(2002.9.27)

(51) Int.Cl.'

微別配号

FΙ

テーマコート*(参考)

H04B 1/707 7/08

H04B 7/08

D 5K022

H 0 4 J 13/00

5K059

審査請求 未請求 請求項の数57 OL (全 39 頁)

(21)出願番号

特顧2001-122678(P2001-122678)

(22)出願日

平成13年4月20日(2001.4.20)

(31) 優先権主張番号 特顧2001-1500 (P2001-1500)

(32)優先日

平成13年1月9日(2001.1.9)

(33)優先権主張国

日本 (JP)

(71)出顧人 000006013

三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号

(72)発明者 中島 隆雄

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三

菱電機株式会社内

(74)代理人 100102439

弁理士 宮田 金雄

Fターム(参考) 5K022 EE01 EE33

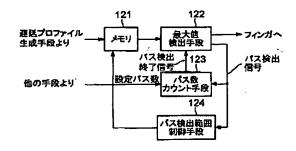
5K059 AA08 CC07 DD31

RAKE受信機のバス検出回路およびパス検出方法 (54) 【発明の名称】

(57) 【要約】

【課題】 遅延プロファイルにおいて、精度の高いパス 検出を行い、フィンガ数に対応した無駄のない割当てを

【解決手段】 遅延プロファイル生成回路は複数の遅延 信号を含む受信信号から遅延プロファイルを生成し、パ ス検出回路は遅延プロファイルからパスを検出する。こ の場合、パス検出回路において、最大値検出手段122 は全サンプル点の内、最大電力のサンプル点をパスとし て出力し、パス数カウント手段123は最大値検出手段 122がパスを検出する毎にパス数カウンタの値を1つ 加算し、パス検出範囲制御手段124は最大値検出手段 122がパスを検出する毎に当該パスを頂点とする1つ の山全体を削除する。そして、パス数カウンタの値が所 定の値に達するまで上記の最大電力検出、信号電力の山 削除、パス数カウントアップを繰り返し行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 受信信号に基いて生成される遅延信号電 力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス 検出回路において、

前記遅延信号電力分布中の信号電力が極大となる時刻及 び前配信号電力の極大値を前配パスとして輸出し、

前記パスが検出される毎にパス数をカウントアップし、 前配遅延信号電力分布中の前配パスを頂点とする信号電 力の山を削除することを特徴とするRAKE受信機のパ ス検出回路。

【請求項2】 受信信号に基いて生成される遅延信号電 力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス 検出回路において、

前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、信号電力が最大となるサン プル点の時刻及び信号電力を前記パスとして検出する最 大値検出手段と、

この最大値検出手段によって前記パスが検出される毎に パス数カウント値をカウントアップするパス数カウント 手段と、

前配最大値検出手段によって前記パスが検出される毎に 前記遅延信号電力分布中の前記パスを頂点とする信号電 力の山を削除するパス検出範囲制御手段とを備え、前記 パス数カウント値が所定の値に到達するまで前記パスの 検出、前記信号電力の山削除および前記パス数カウント アップを繰り返し行うことを特徴とするRAKE受信機 のパス検出回路。

【請求項3】 受信信号に基いて生成される遅延信号電 力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス 検出回路において、

前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点 の信号電力の差分を調べ、前記差分の符号を差分符号と して生成する差分符号生成手段と、

隣接する前配差分符号が異なるサンプル点を前記パスの 候補を示す極大点として検出する極大点検出手段と、 前記少なくとも1つの極大点の内で最大電力を有するサ ンプル点を前記パスとして検出する最大値検出手段と、 この最大値検出手段によって前記パスが検出される毎に パス数カウント値をカウントアップするパス数カウント

前記最大値検出手段によって前記パスが検出される毎に 前配遅延信号電力分布中の前記パスを削除するパス検出 範囲制御手段と、

を備え、前記パス数カウント値が所定の値を超えるまで 前記パスの検出、前記パス数カウントアップおよび前記 パスの削除を繰り返し行うことを特徴とするRAKE受 信機のパス検出回路。

【請求項4】 極大点検出手段は、

ブル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前配差分符 号が変化したときのサンプル点を極大点と判定すること を特徴とする請求項3記載のRAKE受信機のパス検出 同路。

【請求項5】 極大点検出手段は、

差分符号生成手段から出力される差分符号を左端のサン プル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記差分符 母が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と 判定することを特徴とする請求項3配載のRAKE受信 10 機のパス検出回路。

【請求項6】 極大点検出手段は、

差分符号生成手段から出力される差分符号を右端のサン プル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前配差分符 号が変化したときのサンプル点を極大点と判定すること を特徴とする請求項3記載のRAKE受信機のパス検出 回路。

【請求項7】 極大点検出手段は、

差分符号生成手段から出力される差分符号を右端のサン プル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記差分符 20 号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と 判定することを特徴とする請求項3記載のRAKE受信 機のパス検出回路。

【請求項8】 最大値検出手段が検出した信号電力と所 定の閾値を比較し、比較結果を比較結果信号として出力 する雑音レベル比較手段を備え、前記最大値検出手段は 前記比較結果信号に基いて、前記信号電力が前記閾値よ り大きい場合に前記信号電力を有するサンプル点をパス として検出することを特徴とする請求項2乃至7のいず れかに記載のRAKE受信機のパス検出回路。

【請求項9】 遅延信号電力分布の中で所定の閾値より 30 大きい信号電力を有するサンブル点を検出する雑音レベ ル除去手段を備え、最大値検出手段は、少なくとも1つ の前記サンプル点の内から最大電力をもつサンプル点を パスとして検出することを特徴とする請求項2乃至7の いずれかに記載のRAKE受信機のパス検出回路。

【請求項10】 最大値検出手段がパスを検出する都 度、前記パスに隣接する左右n (nは自然数) 個ずつの サンプル点を削除するガード手段を備えたことを特徴と する請求項2乃至9のいずれかに記載のRAKE受信機 40 のパス検出回路。

【請求項11】 最大値検出手段がパスを検出したら、 前記パスの最大信号電力の値を閾値とし、該閾値を所定 の電力値で段階的に下げながら前記閾値より大きな電力 を有するサンプル点を検出する有効領域検出手段を備 え、

前記最大値検出手段は、検出されたサンプル点の範囲内 で前記パスを検出することを特徴とする請求項2乃至1 0のいずれかに記載のRAKE受信機のパス検出回路。

【請求項12】 パス検出範囲制御手段は、信号電力の 差分符号生成手段から出力される差分符号を左端のサン 50 山を構成するサンプル点の信号電力値を最小の値に設定 20

することを特徴とする請求項2乃至11に記載のRAK E受信機のパス検出回路。

【請求項13】 パス検出範囲制御手段は、信号電力の 山を構成するサンプル点をメモリから削除することを特 徴とする請求項2乃至11に配載のRAKE受信機のパ スト出回路。

【請求項14】 受信信号に基いて生成される遅延信号 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出回路において、 前記遅延信号電力分布中の信号 館力が極大となる時刻及び信号電力と、前記遅延信号電 10 力分布中の信号電力が変曲となる時刻及び信号電力を前 記パスとして検出することを特徴とするRAKE受信機 のパス検出回路。

【調求項15】 受信信号に基いて生成される遅延信号 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出回路において、

前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点 の信号電力の差分を1次差分データとして生成する1次 差分データ生成手段と、

隣接する前記1次差分データに基いて信号電力の極大点 を検出する極大点検出手段と、

前記1次差分データに基いて信号電力の変曲点を検出す る変曲点検出手段と、

前記極大点及び前記変曲点から所定の規則に従ってパス を決定するパス決定手段とを備えたことを特徴とするR AKE受信機のパス検出回路。

【請求項16】 極大点検出手段は、

1次差分符号生成手段から出力される1次差分データの 符号を左端のサンプル点から右端のサンプル点まで順次 30 調べ、前記1次差分データの符号が変化したときのサン プル点を極大点と判定することを特徴とする請求項15 記載のRAKE受信機のパス検出回路。

【請求項17】 極大点検出手段は、 1次差分符号生 成手段から出力される1次差分データデータの符号を左 端のサンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前 記1次差分データの符号が0を経由して変化したときの サンプル点を極大点と判定することを特徴とする請求項 15記載のRAKE受信機のパス検出回路。

成手段から出力される1次差分データの符号を右端のサ ンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記1次 差分データの符号が変化したときのサンプル点を極大点 と判定することを特徴とする請求項15記載のRAKE 受信機のパス検出回路。

【請求項19】 極大点検出手段は、 1次差分符号生 成手段から出力される1次差分データの符号を右端のサ ンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記1次 差分データの符号が0を経由して変化したときのサンプ ル点を極大点と判定することを特徴とする請求項15 記 50 力の山を削除することを特徴とするRAKE受信機のパ

載のRAKE受信機のパス検出回路。

【請求項20】 変曲点検出手段は、 連続する3つの 1次差分データが、全て正であり、かつ、中心の1次差 分データが他の2つの1次差分データ及び所定の閾値よ りも小さければ、前記3つの1次差分データに関わるサ ンプル点の内いずれか1つを変曲点と判定することを特 徴とする請求項15乃至19のいずれかに記載のRAK E受信機のパス検出回路。

【請求項21】 変曲点検出手段は、連続する3つの1 次差分データが、全て負であり、かつ、中心の1次差分 データが他の 2 つの 1 次差分データ及び所定の閾値より も大きければ、前記3つの1次差分データに関わるサン プル点の内いずれか1つを変曲点と判定することを特徴 とする請求項15乃至19のいずれかに配載のRAKE 受信機のパス検出回路。

【請求項22】 パス決定手段は、 極大点および変曲 点の内、信号電力の大きいものから所定の数だけ、パス として検出することを特徴とする請求項15乃至21の いずれかに記載のRAKE受信機のバス検出回路。

【請求項23】 パス決定手段は、 極大点および変曲 点を信号電力の大きさに従って並べ替える並べ替え手段 前記信号電力の大きいものから所定の数だけパス として出力するパス出力手段とを備えたことを特徴とす る請求項15乃至21のいずれかに記載のRAKE受信 機のパス検出回路。

【請求項24】 パス決定手段は、 所定の閾値と前記 極大点の信号電力および前記変曲点の信号電力を比較 し、前記信号電力が前記閾値より大きい場合に前記信号 電力を有するサンプル点をパスとして検出することを特 徴とする請求項15乃至23のいずれかに記載のRAK E受信機のパス検出回路。

【請求項25】 遅延信号電力分布の中で所定の閾値よ り大きい信号電力を有するサンブル点を検出する雑音レ ベル除去手段を備え、極大点検出手段もしくは変曲点検 出手段は、少なくとも1つの前記サンプル点の中から極 大点もしくは変曲点をパスとして検出することを特徴と する請求項15乃至23のいずれかに記載のRAKE受 信機のパス検出回路。

【請求項26】 パス決定手段は、 検出するパスの間 【請求項18】 極大点検出手段は、 1次差分符号生 40 隔を少なくともn(nは自然数)サンプルとすることを特徴 とする請求項15乃至25のいずれかに記載のRAKE 受信機のパス検出回路。

> 【請求項27】 受信信号に基いて生成される遅延信号 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出方法において、

> 前記遅延信号電力分布中の信号電力が極大となる時刻及 び前記信号電力の極大値を前記パスとして検出し、

前記パスが検出される毎にパス数をカウントアップし、 前記遅延信号電力分布中の前記パスを頂点とする信号電 5

ス検出方法。

【請求項28】 受信信号に基いて生成される遅延信号 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出方法において、

前配遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、信号電力が最大となるサン プル点の時刻及び信号電力を前配パスとして検出する最 大値検出ステップと、

この最大値検出ステップによって前記パスが検出される 毎にパス数カウント値をカウントアップするパス数カウ 10 ントステップと、

前記最大値検出ステップによって前記パスが検出される 毎に前記遅延信号電力分布中の前記パスを頂点とする信 号電力の山を削除するパス検出範囲制御ステップとを含 み、前記パス数カウント値が所定の値に到達するまで前 記パスの検出、前記信号電力の山削除および前記パス数 カウントアップを繰り返し行うことを特徴とするRAK E受信機のパス検出方法。

【請求項29】 受信信号に基いて生成される遅延信号 ス検出方法において、

前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点 の信号電力の差分を調べ、前記差分の符号を差分符号と して生成する差分符号生成ステップと、

隣接する前配差分符号が異なるサンプル点を前記パスの 候補を示す極大点として検出する極大点検出ステップ

前記少なくとも1つの極大点の内で最大電力を有するサ ンプル点を前記パスとして検出する最大値検出ステップ 30 検出方法。 ٤.

この最大値検出ステップによって前記パスが検出される 毎にパス数カウント値をカウントアップするパス数カウ ントステップと、

前記最大値検出ステップによって前記パスが検出される 毎に前記遅延信号電力分布中の前記パスを削除するパス 検出範囲制御ステップと、

を含み、前記パス数カウント値が所定の値を超えるまで 前記パスの検出、前記パス数カウントアップおよび前記 パスの削除を繰り返し行うことを特徴とするRAKE受 40 信機のパス検出方法。

【請求項30】 極大点検出ステップは、

差分符号生成ステップから出力される差分符号を左端の サンプル点から右端のサンブル点まで順次調べ、前記差 分符号が変化したときのサンプル点を極大点と判定する ことを特徴とする請求項29記載のRAKE受信機のパ ス検出方法。

【請求項31】 極大点検出ステップは、

差分符号生成ステップから出力される差分符号を左端の

分符号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大 点と判定することを特徴とする請求項29記載のRAK E受信機のパス検出方法。

【請求項32】 極大点検出ステップは、

差分符号生成ステップから出力される差分符号を右端の サンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記差 分符号が変化したときのサンプル点を極大点と判定する ことを特徴とする請求項29記載のRAKE受信機のパ ス検出方法。

【請求項33】 極大点検出ステップは、

差分符号生成ステップから出力される差分符号を右端の サンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記差 分符号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大 点と判定することを特徴とする請求項29記載のRAK E受信機のパス検出方法。

【請求項34】 最大値検出ステップが検出した信号電 力と所定の閾値を比較し、比較結果を比較結果信号とし て出力する雑音レベル比較ステップを含み、前記最大値 検出ステップは前配比較結果信号に基いて、前記信号電 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ 20 力が前記閾値より大きい場合に前記信号電力を有するサ ンプル点をパスとして検出することを特徴とする請求項 28乃至33のいずれかに記載のRAKE受信機のパス 検出方法。

> 【請求項35】 遅延信号電力分布の中で所定の閾値よ り大きい信号電力を有するサンプル点を検出する雑音レ ベル除去ステップを含み、最大値検出ステップは、少な くとも1つの前記サンプル点の内から最大電力をもつサ ンプル点をパスとして検出することを特徴とする請求項 28乃至33のいずれかに記載のRAKE受信機のパス

> 【請求項36】 最大値検出ステップがパスを検出する 都度、前記パスに隣接する左右n(nは自然数)個ずつ のサンプル点を削除するガードステップを含むことを特 徴とする請求項28乃至35のいずれかに記載のRAK E受信機のパス検出方法。

【請求項37】 最大値検出ステップがパスを検出した ら、前記パスの最大信号電力の値を閾値とし、該閾値を 所定の電力値で段階的に下げながら前記閾値より大きな 電力を有するサンプル点を検出する有効領域検出ステッ プを含み、

前記最大値検出ステップは、検出されたサンプル点の範 **囲内で前記パスを検出することを特徴とする請求項28** 乃至36のいずれかに記載のRAKE受信機のパス検出

【請求項38】 パス検出範囲制御ステップは、信号電 力の山を構成するサンプル点の信号電力値を最小の値に 設定することを特徴とする請求項28乃至37に記載の RAKE受信機のパス検出方法。

【請求項39】 パス検出範囲制御ステップは、信号電 サンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前配差 50 力の山を構成するサンプル点をメモリから削除すること

を特徴とする請求項28乃至37に記載のRAKE受信 機のパス検出方法。

【請求項40】 受信信号に基いて生成される遅延信号 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出方法において、

前記遅延信号館力分布中の信号電力が極大となる時刻及 び信号電力と、前記遅延信号電力分布中の信号電力が変 曲となる時刻及び信号電力を前記パスとして検出するこ とを特徴とするRAKE受信機のパス検出方法。

【請求項41】 受信信号に基いて生成される遅延信号 10 法。 電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパ ス検出方法において、

前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割して なる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点 の信号電力の差分を1次差分データとして生成する1次 差分データ生成ステップと、

隣接する前記1次差分データに基いて信号電力の極大点 を検出する極大点検出ステップと、

前記1次差分データに基いて信号電力の変曲点を検出す る変曲点検出ステップと、

前記極大点及び前配変曲点から所定の規則に従ってパス を決定するパス決定ステップとを含むことを特徴とする RAKE受信機のパス検出方法。

【請求項42】 極大点検出ステップは、1次差分デー タ生成ステップから出力される1次差分データの符号を 左端のサ

ンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記1次 差分データの符号が変化したときのサンプル点を極大点 と判定することを特徴とする請求項41記載のRAKE 受信機のパス検出方法。

【請求項43】 極大点検出ステップは、 1次差分デ ータ生成ステップから出力される1次差分データの符号 を左端のサンプル点から右端のサンプル点まで順次調 べ、前記1次差分データの符号が0を経由して変化した ときのサンプル点を極大点と判定することを特徴とする 請求項41記載のRAKE受信機のパス検出方法。

1 次差分デ 【請求項44】 極大点検出ステップは、 ータ生成ステップから出力される1次差分データの符号 を右端のサンプル点から左端のサンプル点まで順次調 べ、前記1次差分データの符号が変化したときのサンプ 40 れかに記載のRAKE受信機のパス検出方法。 ル点を極大点と判定することを特徴とする請求項41記 載のRAKE受信機のパス検出方法。

【請求項45】 極大点検出ステップは、 1次差分デ ータ生成ステップから出力される1次差分データの符号 を右端のサンプル点から左端のサンプル点まで順次調 べ、前記1次差分データの符号が0を経由して変化した ときのサンプル点を極大点と判定することを特徴とする 請求項41記載のRAKE受信機のパス検出方法。

【請求項46】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし 50 れかに記載のRAKE受信機のパス検出方法。

て生成し、

変曲点検出ステップは、連続する3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データの絶対値が所定の閾値より 小さく、且つ上記3つの1次差分データの符号が全て同 じであり、且つ、中心の1次差分データの絶対値が他の 2つの1次差分データの絶対値よりも小さければ、前記 3つの1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか 1つを変曲点と判定することを特徴とする請求項41万 至45のいずれかに記載のRAKE受信機のパス検出方

【請求項47】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、連続する3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データが0以上で所定の閾値より も小さく、且つ両端の1次差分データが、中心の1次差 分データよりも大きければ、前記3つの1次差分データ に関わるサンプル点の内いずれか 1 つを変曲点と判定す ることを特徴とする請求項41乃至45のいずれかに記 載のRAKE受信機のパス検出方法。 20

【請求項48】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、連続する3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データが0以下で所定の閾値より も大きく、且つ両端の1次差分データが、中心の1次差 分データよりも小さければ、前記3つの1次差分データ に関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲点と判定す ることを特徴とする請求項41乃至45のいずれかに記 30 載のRAKE受信機のパス検出方法。

【請求項49】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、連続する3つの1次差分データ がすべて0以上であり、中心の1次差分データが所定の 閾値よりも小さく、且つ両端の1次差分データが、中心 の1次差分データよりも大きければ、前記3つの1次差 分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲点 と判定することを特徴とする請求項41乃至45のいず

【請求項50】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、連続する3つの1次差分データ がすべて0以下であり、中心の1次差分データが所定の 閾値よりも大きく、且つ両端の1次差分データが、中心 の1次差分データよりも小さければ、前記3つの1次差 分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲点 と判定することを特徴とする請求項41乃至45のいず

【請求項51】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、隣接するサンプル点の1次差分 データの差分の符号を2次差分符号として生成し、隣接 する2つの2次差分符号が異なり、且つ、前記2つの2 **次差分符号に関わる3つの1次差分データの内、中心の** 1次差分データが0以上で所定の閾値よりも小さけれ ば、前記3つの1次差分データに関わるサンブル点の内 いずれか1つを変曲点と判定することを特徴とする請求 10 パス検出方法に関するものである。 項41乃至45のいずれかに記載のRAKE受信機のパ

【請求項52】 1次差分データ生成ステップは、隣接 するサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとし て生成し、

変曲点検出ステップは、隣接するサンブル点の1次差分 データの差分の符号を2次差分符号としてを生成し、隣 接する2つの2次差分符号が異なり、且つ、前記2つの 2次差分符号に関わる3つの1次差分データの内、中心 ば、前記3つの1次差分データに関わるサンプル点の内 いずれか1つを変曲点と判定することを特徴とする請求 項41乃至45のいずれかに記載のRAKE受信機のパ ス検出方法。

【請求項53】 パス決定ステップは、 極大点および 変曲点の内、信号電力の大きいものから所定の数だけ、 パスとして検出することを特徴とする請求項41乃至5 2のいずれかに記載のRAKE受信機のパス検出方法。 【請求項54】 パス決定ステップは、 極大点および

変曲点を信号電力の大きさに従って並べ替える並べ替え 30 ステップと、 前記信号電力の大きいものから所定の数 だけパスとして出力するパス出力ステップとを含むこと を特徴とする請求項41万至52のいずれかに記載のR AKE受信機のパス検出方法。

【請求項55】 パス決定ステップは、 所定の閾値と 前記極大点の信号電力および前配変曲点の信号電力を比 較し、前記信号電力が前記閾値より大きい場合に前記信 号電力を有するサンプル点をパスとして検出することを 特徴とする請求項41乃至52のいずれかに記載のRA KE受信機のパス検出方法。

【請求項56】 遅延信号電力分布の中で所定の閾値よ り大きい信号電力を有するサンプル点を検出する雑音レ ベル除去ステップを含み、極大点検出ステップもしくは 変曲点検出ステップは、少なくとも1つの前記サンプル 点の中から極大点もしくは変曲点をパスとして検出する ことを特徴とする請求項41乃至52のいずれかに記載 のRAKE受信機のパス検出方法。

【請求項57】 パス決定ステップは、 検出するパス の間隔を少なくともn(nは自然数)サンプルとすることを 特徴とする請求項41万至56のいずれかに記載のRA 50 効パスを保存する第2のメモリである。

KE受信機のパス検出方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、直接拡散―符号 分割多元接続方式 (DS-CDMA: Direct Sequence Code Division Multiple Access) の通信におい て、受信佰号に基づいて生成される遅延信号電力分布 (以後、遅延プロファイルと呼ぶ場合もある) を利用し てパスを検出するRAKE受信機のパス検出回路および

[0002]

【従来の技術】送信時には1つであった送信信号も直接 受信側へ到達する信号(直接波という)の他に、山やビ ルなどにより反射されることで、複数の経路を伝搬して 受信側に到達するもの(このような信号波をマルチパス 波という)もある。従って、このように長い経路を伝搬 して到達した信号は、遅延信号として受信信号に含まれ ることになる。受信側では、この受信信号と拡散符号と の相関をとることにより、直接波の受信時刻および各遅 の1次差分データが0以下で所定の閾値よりも大きけれ 20 延信号の受信時刻に信号電力のピークが現れる遅延プロ ファイルを生成する。

> 【0003】図32は、このようにして得られる遅延プ ロファイルを示す図である。図32の遅延プロファイル において、縦軸は受信信号と拡散符号との相関値であり 受信信号の信号電力を示す。また、横軸は受信信号のず れ(遅れ)を示す時間軸である。図示しないが、この遅 延プロファイルの時間軸を一定の時間間隔(例えば拡散 符号の0.25チップ)で分割した分割点をサンプル時 刻として設ける。1997年11月の電子情報通信学会 「室内・屋外実験によるDS-CDMAシステムのパス サーチ特性」のpp51に、遅延プロファイルから複数 パスのピーク検出を行う場合、0.25チップ分解能に おける最小選択パス間隔は0.75チップが最適である ことが示されている。

【0004】以降では、遅延プロファイルのみについて 記述しており、信号電力の最大値を単に最大値あるいは 頂上と、信号電力の極大値を単に極大値あるいはピーク と、信号電力の山を単に山ということもある。また、サ ンプル時刻と当該サンプル時刻における信号電力とをペ 40 アにしたものをサンプル点という。さらに、遅延プロフ ァイルにおけるサンプル点を検出範囲ということもあ る。

【0005】図33は例えば、特開平10-11267 3号公報に従来例として示されている従来の一般的なR AKE受信機の構成図である。図において、3310は マッチドフィルタ、3311は遅延プロファイル生成回 路、3312は遅延プロファイルをサンプル点毎に記憶 する第1のメモリ、3313は遅延プロファイルにおい て有効パスを検出する有効パス検出回路、3314は有

【0006】次に、従来のパス検出回路の動作を説明す る。受信側では、マッチドフィルタ3310で受信信号 と拡散符号との相関をとることで、受信信号のインパル スレスポンスを生成する。この受信信号のインパルスレ スポンスは遅延プロファイル生成回路3311によって サンプル時刻毎に電力化することで遅延プロファイルを 生成して第1のメモリ3312へ書き込む。第1のメモ リ3312は、マッチドフィルタ3310から出力され たインパルスレスポンスを1シンボルに渡って記憶す る。有効パス検出回路3313は、第1のメモリ331 10 ィンガはこれらの信号に基いて逆拡散を行い、RAKE 2から遅延プロファイルを読み出し、予め定められた関 値をこえているピークの遅延時間を伝播に寄与している 有効なパスの遅延時間を表す有効パス位置として検出 し、検出した有効パス位置をタイミング信号として第2 のメモリ3314へ書き込む。

【0007】このように、有効パス検出回路3313に よって有効パス検出がおこなわれるが、有効パス検出に ついてより詳細に示した例が、上記1997年11月の 電子情報通信学会「室内・屋外実験によるDS-CDM Aシステムのパスサーチ特性」のpp52に記載されて 20 いるので、以下に説明する。

【0008】遅延プロファイルにおいて、有効パスをピ 一クとする信号電力の山が生じるため、或る有効パスを 検出した後は、この有効パスをピークとする山の部分を 検出範囲から取り除き、他の有効パスをサーチする。

【0009】図34は従来の有効パス検出の動作を示す フローチャートである。次に、従来の有効パス検出の動 作を図33及び図34を参照して説明する。

(1)まず、有効パス検出回路3313は第1のメモリ3 312から遅延プロファイルを読み出し、全サンプル点 30 の信号電力を相互に比較し、信号電力が最大となるサン プル点を有効パスとして検出し、当該有効パスのサンプ ル時刻を第2のメモリ3314に格納する。(ステップ S3401).

(2) 次に、遅延分散の小さい環境では、有効パスの遅延 間隔が1チップ内に集まる場合がある。従って、信号電 力の山に他の有効パスが含まれている可能性があり、有 効パス検出回路3313は、これを検出するために、検 出済みの有効パス及びこの有効パスに隣接する左右n

(nは自然数) 個ずつのサンプル点を検出範囲から削除 40 する (ステップS3402)。この場合、nの値は信号 電力の山から他の有効パスを見つけられる程度にシステ ムで予め決定し、設定しておく。なお、サンプル点の削 除とは、当該サンプル点が有効パスとして検出されない ようにすることを意味する。

(3)次に、有効パス検出回路3313は、検出した有効 パス数が所定の数に到達したか否かを調べる(ステップ S3403)。まだ有効パス数が所定の数に到達してい なければ、ステップS3401に戻り、所定の数に到達 するまでステップS3401とS3402を繰り返し実 50 て検出し、前記パスが検出される毎にパス数をカウント

行する。

(4) ステップS3403において、有効パス数が所定の 数に到達したら、第2のメモリ3314から有効パスの サンプル時刻を読み出し、第1のメモリ3312から有 効パスの信号電力を取り出し、信号電力の大きい方から 順に当該有効パスのサンブル時刻および信号電力を各フ ィンガ(図示せず)へ出力した(ステップS3404) 上で処理を終了する。これにより、各フィンガに有効パ スのサンプル時刻および信号電力が割り当てられ、各フ 合成が可能になる。

【0010】なお、図35は従来の信号電力の山の一部 を検出範囲から削除する様子を示す図である。図35に 示すように、n=1と設定した場合は信号電力が最大と なるサンプル点と左右に隣接したサンプル点を削除する (例えば信号電力を0に設定する)。また、n=2と散 定した場合はさらに両隣のサンプル点も削除する(例え ば信号電力を0に設定する)。また、n=3と設定した 場合はさらに両隣のサンプル点も削除する(例えば信号 電力を0に設定する)。

[0011]

【発明が解決しようとする課題】以上のように、検出さ れた有効パスのサンプル時刻および信号電力をRAKE 受信機の各フィンガに割り当てることによってRAKE 合成が可能になる。しかしながら、遅延プロファイルは 時々刻々変動し、遅延分散がある程度の大きさをもつよ うな環境で得られる遅延プロファイルでは、信号電力の 山には1つの有効パスしか含まれていない。従って、従 来のように遅延プロファイルにおいて、有効パスに隣接 する2n個(左右n個ずつ)のサンプル点を検出範囲か ら削除する方法では、nの値が小さいと山の一部を削除 するだけで山の裾が残る。この残りの裾が新たな電力の 最大値であれば、誤って有効パスとして検出してしま い、受信性能の劣化を招く。一方、nの値を大きくとり 過ぎると、検出した有効パスに近接したパスを削除して しまうおそれがあり、受信精度の劣化を招く。このよう に遅延分散に応じたnの値の設定が困難であるという問 題があった。

【0012】この発明は、上配のような問題点を解消す るためになされたもので、遅延分散に依存することなく 精度の高い有効パス検出を行うと共に、フィンガの数に 対応した無駄のない割当てを行うパス検出回路及びパス 検出方法を提供することを目的としている。

【課題を解決するための手段】第1の発明に係るパス検 出回路は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分 布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出 回路において、前記遅延信号電力分布中の信号電力が極 大となる時刻及び前配信号電力の極大値を前記パスとし

10

アップし、前配遅延信号電力分布中の前記パスを頂点と する信号電力の山を削除するものである。

【0014】また、第2の発明に係るパス検出回路は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出回路において、前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割してなる複数のサンプル点の内、信号電力が最大となるサンプル点の時刻及び信号電力を前記パスとして検出する最大値検出手段と、この最大値検出手段によって検出される毎にパス数カウント重段と、前記最大値検出手段によって前記パスが検出される毎に前記遅延信号電力分布中の前記パスを頂点とする信号電力の山を削除するパス検出範囲制御手段とを備え、前記パス数カウント値が所定の値に到達するまで前記パスの検出、前記信号電力の山削除および前記パス数カウントアップを繰り返し行うものである。

【0015】また、第3の発明に係るパス検出回路は、 受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用し てパスを検出するRAKE受信機のパス検出回路におい 20 て、前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割 してなる複数のサンブル点の内、隣接する全てのサンプ ル点の信号電力の差分を調べ、前記差分の符号を差分符 号として生成する差分符号生成手段と、隣接する前記差 分符号が異なるサンプル点を前記パスの候補を示す極大 点として検出する極大点検出手段と、前記少なくとも1 つの極大点の内で最大電力を有するサンプル点を前記パ スとして検出する最大値検出手段と、この最大値検出手 段によって前記パスが検出される毎にパス数カウント値 をカウントアップするパス数カウント手段と、前記最大 30 値検出手段によって前記パスが検出される毎に前配遅延 信号電力分布中の前記パスを削除するパス検出範囲制御 手段と、を備え、前記パス数カウント値が所定の値を超 えるまで前配パスの検出、前記パス数カウントアップお よび前記パスの削除を繰り返し行うものである。

【0016】また、第4の発明に係るパス検出回路は、 差分符号生成手段から出力される差分符号を左端のサン プル点から右端のサンブル点まで順次調べ、前配差分符 号が変化したときのサンブル点を極大点と判定する極大 点検出手段を備えたものである。

【0017】また、第5の発明に係るパス検出回路は、 差分符号生成手段から出力される差分符号を左端のサン プル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記差分符 号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と 判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0018】また、第6の発明に係るパス検出回路は、 差分符号生成手段から出力される差分符号を右端のサン プル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前配差分符 号が変化したときのサンプル点を極大点と判定する極大 点検出手段を備えたものである。 14

【0019】また、第7の発明に係るパス検出回路は、 差分符号生成手段から出力される差分符号を右端のサン プル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前配差分符 号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と 判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0020】また、第8の発明に係るパス検出回路は、 最大値検出手段が検出した信号電力と所定の関値を比較 し、比較結果を比較結果信号として出力する雑音レベル 比較手段を備え、前記最大値検出手段によって前記比較 結果信号に基いて、前記信号電力が前記関値より大きい 場合に前記信号電力を有するサンプル点をパスとして検 出するようにしたものである。

【0021】また、第9の発明に係るパス検出回路は、遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号電力を有するサンプル点を検出する雑音レベル除去手段を備え、最大値検出手段によって少なくとも1つの前記サンプル点の内から最大電力をもつサンプル点をパスとして検出するようにしたものである。

【0022】また、第10の発明に係るパス検出回路 は、最大値検出手段がパスを検出する都度、前記パスに 隣接する左右n(nは自然数)個ずつのサンプル点を削 除するガード手段を備えたものである。

【0023】また、第11の発明に係るバス検出回路は、最大値検出手段がパスを検出したら、前記パスの最大信号電力の値を関値とし、該関値を所定の電力値で段階的に下げながら前記関値より大きな電力を有するサンプル点を検出する有効領域検出手段を備え、前記最大値検出手段によって検出されたサンプル点の範囲内で前記パスを検出するようにしたものである。

7 【0024】また、第12の発明に係るパス検出回路は、信号電力の山を構成するサンプル点の信号電力値を 最小の値に設定するパス検出範囲制御手段を備えたものである。

【0025】また、第13の発明に係るパス検出回路は、信号電力の山を構成するサンブル点をメモリから削除するパス検出範囲制御手段を備えたものである。

【0026】また、第14の発明に係るパス検出回路は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用してパスを検出し、 前記遅延信号電力分布中の信号電力が極大となる時刻及び信号電力と、前記遅延信号電力分布中の信号電力が変曲となる時刻及び信号電力を前記パスとして検出するようにしたものである。

【0027】また、第15の発明に係るバス検出回路は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のバス検出回路において、前配遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割してなる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成する1次差分データ生成手段と、隣接する前記1次差分50 データに基いて信号電力の極大点を検出する極大点検出

40

15

手段と、前記1次差分データに基いて信号電力の変曲点を検出する変曲点検出手段と、前記極大点及び前配変曲点から所定の規則に従ってパスを決定するパス決定手段とを備えたものである。

【0028】また、第16の発明に係るパス検出回路は、1次差分符号生成手段から出力される1次差分データの符号を左端のサンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記1次差分データの符号が変化したときのサンプル点を極大点と判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0029】また、第17の発明に係るパス検出回路は、1次差分符号生成手段から出力される1次差分データデータの符号を左端のサンプル点から右端のサンブル点まで順次関ベ、前記1次差分データの符号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0030】また、第18の発明に係るパス検出回路は、1次差分符号生成手段から出力される1次差分データの符号を右端のサンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前配1次差分データの符号が変化したときの 20サンプル点を極大点と判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0031】また、第19の発明に係るパス検出回路は、1次差分符号生成手段から出力される1次差分データの符号を右端のサンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記1次差分データの符号が0を経由して変化したときのサンプル点を極大点と判定する極大点検出手段を備えたものである。

【0032】また、第20の発明に係るパス検出回路は、連続する3つの1次差分データが、全て正であり、かつ、中心の1次差分データが他の2つの1次差分データ及び所定の閾値よりも小さければ、前記3つの1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲点と判定する変曲点検出手段を備えたものである。

【0033】また、第21の発明に係るパス検出回路は、連続する3つの1次差分データが、全て負であり、かつ、中心の1次差分データが他の2つの1次差分データ及び所定の関値よりも大きければ、前記3つの1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲点と判定する変曲点検出手段を備えたものである。

【0034】また、第22の発明に係るパス検出回路は、極大点および変曲点の内、信号電力の大きいものから所定の数だけ、パスとして検出するパス決定手段を備えたものである。

【0035】また、第23の発明に係るパス検出回路は、パス決定手段に、極大点および変曲点を信号電力の大きさに従って並べ替える並べ替え手段と、 前記信号電力の大きいものから所定の数だけパスとして出力するパス出力手段とを備えたものである。

【0036】また、第24の発明に係るパス検出回路

は、所定の関値と前記極大点の信号電力および前記変曲 点の信号電力を比較し、前記信号電力が前記関値より大 きい場合に前記信号電力を有するサンプル点をパスとし て検出するパス決定手段を備えたものである。

【0037】また、第25の発明に係るパス検出回路は、遅延信号電力分布の中で所定の関値より大きい信号電力を有するサンプル点を検出する雑音レベル除去手段を備え、極大点検出手段もしくは変曲点検出手段により、少なくとも1つの前配サンプル点の中から極大点もしくは変曲点をパスとして検出するようにしたものである。

【0038】また、第26の発明に係るパス検出回路 は、検出するパスの間隔を少なくともn(nは自然数) サンブルとするパス決定手段を備えたものである。

【0039】また、第27の発明に係るパス検出方法は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出方法において、前記遅延信号電力分布中の信号電力が極大となる時刻及び前記信号電力の極大値を前記パスとして検出し、前記パスが検出される毎にパス数をカウントアップし、前記遅延信号電力分布中の前記パスを頂点とする信号電力の山を削除するようにしたものである。

【0040】また、第28の発明に係るパス検出方法は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出方法において、前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割してなる複数のサンプル点の内、信号電力が最大であるサンプル点の時刻及び信号電力を前記パスとしてが出する最大値検出ステップと、この最大値検出ステップと、この最大値検出ステップと、立の最大値検出ステップと、方にでは、大値検出ステップによって前記パスが検出される毎にパス数カウントアップするパス検出を頂点とする信号電力の山を削除するパス検出範囲制御ステップとを含み、前記パス数カウント値が所定の値に到達するまで前記パスの検出、前記信号電力の山削除および前記パス数カウントを繰り返し行うものである。

【0041】また、第29の発明に係るパス検出方法は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利 40 用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出方法において、前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で分割してなる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサンプル点の信号電力の差分を調べ、前記差分の符号を差分符号として生成する差分符号生成ステップと、隣接する前記差分符号が異なるサンプル点を前記パスの候補を示す極大点として検出する極大点検出ステップと、前記少なくとも1つの極大点の内で最大電力を有するサンプル点を前記パスとして検出する最大値検出ステップと、この最大値検出ステップによって前記パスが検出される 50 毎にパス数カウント値をカウントアップするパス数カウ

ントステップと、前配最大値検出ステップによって前配 パスが検出される毎に前記遅延信号電力分布中の前記パ スを削除するパス検出範囲制御ステップと、を含み、前 記パス数カウント値が所定の値を超えるまで前記パスの 検出、前記パス数カウントアップおよび前記パスの削除 を繰り返し行うものである。

17

【0042】また、第30の発明に係るパス検出方法 は、楚分符号生成ステップから出力される差分符号を左 端のサンブル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前 記差分符号が変化したときのサンプル点を極大点と判定 10 ものである。 する極大点検出ステップを含むものである。

【0043】また、第31の発明に係るパス検出方法 は、差分符号生成ステップから出力される差分符号を左 端のサンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前 記差分符号が0を経由して変化したときのサンプル点を 極大点と判定する極大点検出ステップを含むものであ

【0044】また、第32の発明に係るパス検出方法 は、差分符号生成ステップから出力される差分符号を右 記差分符号が変化したときのサンプル点を極大点と判定 する極大点検出ステップを含むものである。

【0045】また、第33の発明に係るパス検出方法 は、差分符号生成ステップから出力される差分符号を右 端のサンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前 記差分符号が0を経由して変化したときのサンプル点を 極大点と判定する極大点検出ステップを含むものであ

【0046】また、第34の発明に係るパス検出方法 は、最大値検出ステップは、検出した信号電力と所定の 30 閥値を比較し、比較結果を比較結果信号として出力する 雑音レベル比較ステップを含み、前記最大値検出ステッ プは前記比較結果信号に基いて、前記信号電力が前記閥 値より大きい場合に前記信号電力を有するサンプル点を パスとして検出するようにしたものである。

【0047】また、第35の発明に係るパス検出方法 は、遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号 電力を有するサンプル点を検出する雑音レベル除去ステ ップを含み、最大値検出ステップにおいて、少なくとも 1つの前記サンプル点の内から最大電力をもつサンプル 40 点をパスとして検出するようにしたものである。

【0048】また、第36の発明に係るパス検出方法 は、最大値検出ステップがパスを検出する都度、前記パ スに隣接する左右n (nは自然数) 個ずつのサンプル点 を削除するガードステップを含むものである。

【0049】また、第37の発明に係るパス検出方法 は、最大値検出ステップがパスを検出したら、前記パス の最大信号電力の値を閾値とし、該閾値を所定の電力値 で段階的に下げながら前記閾値より大きな電力を有する 記最大領検出ステップは、検出されたサンプル点の範囲 内で前記パスを検出するものである。

【0050】また、第38の発明に係るパス検出方法 は、パス検出範囲制御ステップにおいて、信号電力の山 を構成するサンプル点の信号電力値を最小の値に設定す るようにしたものである。

【0051】また、第39の発明に係るパス検出方法 は、パス検出範囲制御ステップにおいて、倡号電力の山 を構成するサンプル点をメモリから削除するようにした

【0052】また、第40の発明に係るパス検出方法 は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利 用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出方法に おいて、前記遅延信号電力分布中の信号電力が極大とな る時刻及び信号電力と、前記遅延信号電力分布中の信号 電力が変曲となる時刻及び信号電力を前記パスとして検 出するようにしたものである。

【0053】また、第41の発明に係るパス検出方法 は、受信信号に基いて生成される遅延信号電力分布を利 端のサンブル点から左端のサンブル点まで順次調べ、前 20 用してパスを検出するRAKE受信機のパス検出方法に おいて、前記遅延信号電力分布の時間軸を所定の時間で 分割してなる複数のサンプル点の内、隣接する全てのサ ンプル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 する1次差分データ生成ステップと、隣接する前記1次 差分データに基いて信号電力の極大点を検出する極大点 検出ステップと、前記1次差分データに基いて信号電力 の変曲点を検出する変曲点検出ステップと、前配極大点 及び前配変曲点から所定の規則に従ってパスを決定する パス決定ステップとを含むものである。

> 【0054】また、第42の発明に係るパス検出方法 は、極大点検出ステップにおいて、1次差分データ生成 ステップから出力される1次差分データの符号を左端の サンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記1 次差分データの符号が変化したときのサンプル点を極大 点と判定するようにしたものである。

【0055】また、第43の発明に係るパス検出方法 は、極大点検出ステップにおいて、1次差分データ生成 ステップから出力される1次差分データの符号を左端の サンプル点から右端のサンプル点まで順次調べ、前記1 次差分データの符号が0を経由して変化したときのサン プル点を極大点と判定するようにしたものである。

【0056】また、第44の発明に係るパス検出方法 は、極大点検出ステップにおいて、1次差分データ生成 ステップから出力される1次差分データの符号を右端の サンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記1 次差分データの符号が変化したときのサンプル点を極大 点と判定するようにしたものである。

【0057】また、第45の発明に係るパス検出方法 は、極大点検出ステップにおいて、1次差分データ生成 サンプル点を検出する有効領域検出ステップを含み、前 50 ステップから出力される1次差分データの符号を右端の

サンプル点から左端のサンプル点まで順次調べ、前記1 **次差分データの符号が0を経由して変化したときのサン** ブル点を極大点と判定するようにしたものである。

【0058】また、第46の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて、隣接するサ ンプル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、連続する3つの1次 **差分データの内、中心の1次差分データの絶対値が所定** の閾値より小さく、且つ上記3つの1次差分データの符 号が全て同じであり、且つ、中心の1次差分データの絶 10 対値が他の2つの1次差分データの絶対値よりも小さけ れば、前記3つの1次差分データに関わるサンプル点の 内いずれか1つを変曲点と判定するようにしたものであ

【0059】また、第47の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、連続する3つの1次 差分データの内、中心の1次差分データが0以上で所定 の閾値よりも小さく、且つ両端の1次差分データが、中 20 心の1次差分データよりも大きければ、前記3つの1次 差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲 点と判定するようにしたものである。

【0060】また、第48の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、連続する3つの1次 差分データの内、中心の1次差分データが0以下で所定 の閾値よりも大きく、且つ両端の1次差分データが、中 心の1次差分データよりも小さければ、前記3つの1次 30 差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つを変曲 点と判定するようにしたものである。

【0061】また、第49の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、連続する3つの1次 差分データがすべて0以上であり、中心の1次差分デー タが所定の閾値よりも小さく、且つ両端の1次差分デー タが、中心の1次差分データよりも大きければ、前記3 つの1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1 40 つを変曲点と判定するようにしたものである。

【0062】また、第50の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を 1 次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、連続する3つの1次 差分データがすべて0以下であり、中心の1次差分デー タが所定の閾値よりも大きく、且つ両端の1次差分デー タが、中心の1次差分データよりも小さければ、前配3 つの1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1 つを変曲点と判定するようにしたものである。

【0063】また、第51の発明に係るパス検出方法 は、1 次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を1次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、隣接するサンプル点 の1次差分データの差分の符号を2次差分符号として生 成し、隣接する2つの2次差分符号が異なり、且つ、前 記2つの2次差分符号に関わる3つの1次差分データの 内、中心の1次差分データが0以上で所定の閾値よりも 小さければ、前記3つの1次差分データに関わるサンプ ル点の内いずれか1つを変曲点と判定するようにしたも のである。

【0064】また、第52の発明に係るパス検出方法 は、1次差分データ生成ステップにおいて隣接するサン プル点の信号電力の差分を 1 次差分データとして生成 し、変曲点検出ステップにおいて、隣接するサンプル点 の1次差分データの差分の符号を2次差分符号としてを 生成し、隣接する2つの2次差分符号が異なり、且つ、 前記2つの2次差分符号に関わる3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データが0以下で所定の闕値より も大きければ、前記3つの1次差分データに関わるサン プル点の内いずれか1つを変曲点と判定するようにした ものである。

【0065】また、第53の発明に係るパス検出方法 は、パス決定ステップにおいて、 極大点および変曲点 の内、信号電力の大きいものから所定の数だけ、パスと して検出するようにしたものである。

【0066】また、第54の発明に係るパス検出方法 は、パス決定ステップは、極大点および変曲点を信号電 力の大きさに従って並べ替える並べ替えステップと、 前配信号電力の大きいものから所定の数だけパスとして 出力するパス出力ステップとを含むものである。

【0067】また、第55の発明に係るパス検出方法 は、パス決定ステップにおいて、所定の閾値と前記極大 点の信号電力および前配変曲点の信号電力を比較し、前 記信号電力が前記閾値より大きい場合に前記信号電力を 有するサンプル点をパスとして検出するようにしたもの である。

【0068】また、第56の発明に係るパス検出方法 は、遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号 電力を有するサンプル点を検出する雑音レベル除去ステ ップを含み、極大点検出ステップもしくは変曲点検出ス テップは、少なくとも1つの前記サンプル点の中から極 大点もしくは変曲点をパスとして検出するようにしたも

【0069】また、第57の発明に係るパス検出方法 は、パス決定ステップにおいて、検出するパスの間隔を 少なくともn(nは自然数) サンプルとするようにしたもの である。

[0070]

【発明の実施の形態】実施の形態1.図1はこの発明に 50

係るパス検出回路を含む構成図である。図において、1 1は受信信号から遅延プロファイルを生成する遅延プロ ファイル生成回路、12は遅延プロファイルから有効パ ス(以後、パスという)を検出するパス検出回路であ る。また、図2はこの発明に係るパス検出回路12の実 施の形態1を示す構成図である。図2において、121 は遅延プロファイルを記憶するメモリ、122はメモリ 121から読み出した遅延プロファイル中の信号電力の 最大値を検出し、当該最大値およびこの最大値のサンプ ル時刻をパスとして出力する最大値検出手段、123は 10 出回路12の動作を図3を用いて説明する。 最大値検出手段122から出力されるパスの数を数える パス数カウント手段、124は最大値検出手段122か ら出力される信号電力の最大値を頂点とする信号電力の 山を構成する全てのサンプル点を検出範囲から削除する パス検出範囲制御手段である。

【0071】次に、実施の形態1の動作を図1、図2を 用いて説明する。遅延プロファイル生成回路11は、受 信信号を入力し、この受信信号と拡散符号との相関をと って受信信号の信号電力を生成し、この信号電力をサン プル点毎にパス検出回路12のメモリ121に記憶する 20 ことにより遅延プロファイルを生成し保存する。また、 パス検出回路12は、遅延プロファイル生成回路11が 生成した遅延プロファイルをメモリ121から読み出し て信号電力が極大となるサンプル点(以下、極大点とい う)をパスとして検出し、パスのサンプル時刻及び信号 電力をこの信号電力の大きい順にフィンガの数だけ取り 出しフィンガへ出力する。パス検出回路12から出力さ れるパスのサンプル時刻及び信号電力は、本発明の範囲 外である各フィンガ(図示せず)に順次割り当てられ、 RAKE合成が可能になる。

【0072】次に、パス検出回路12の動作の概要を説 明する。最大値検出手段122はメモリ121から遅延 プロファイルの全サンプル点の信号電力を読み出し、全 サンプル点の信号電力を互いに比較して最大となるサン プル点をパスとして検出し、当該パスのサンプル時刻及 び信号電力をフィンガへ出力する。また、最大値検出手 段122は、パスを検出したことを通知するための信号 をパス検出信号として出力する。各フィンガは、パスの サンプル時刻及び信号電力を割り付けることで、RAK E合成が可能になる。また、パス数カウント手段123 40 サンプル点に設定する(ステップS401)。 は、予め内部に保有するパス数カウンタ (図示せず) の 値を0に初期設定しておき、最大値検出手段122がパ スを検出する都度(具体的には、最大値検出手段122 からパス検出信号を入力する都度)、当該パス数カウン タを1つカウントアップする。また、パス数カウント手 段123は、他の手段によって設定された数だけパスを 検出したことを通知するためにパス検出終了信号を出力・ する。また、パス検出範囲制御手段124は、最大値検 出手段122がパスを検出する都度、最大値検出手段1

1つの山を構成する全てのサンプル点を検出範囲から削 除するために、メモリ121中のパスを中心とする裾も 含む山を構成するサンプル点の電力値を全て0に設定す る。上記パス数カウンタ値が他の手段によって設定され た数(例えば、フィンガの数)に到達するまで(具体的 には、パス数カウント手段123からパス検出終了信号 が出力されるまで)、以上の動作を繰り返し実行する。

【0073】図3は実施の形態1におけるパス検出回路 12の動作を示すフローチャートである。次に、パス検

(1)まず、パス数カウント値を0に設定する (ステップ S301).

(2)次に、遅延プロファイルにおいて、信号電力の最大 値をもつサンプル点をパスとして検出し、当該パスのサ ンプル時刻及び信号電力を外部へ出力する(ステップS 302)。出力されたパスのサンプル時刻及び信号電力 はフィンガへ送られる。

(3)次に、パス数カウント値を1つ加算する(ステップ S303).

(4)次に、パス数カウント値がフィンガ数に到達したか 否かを調べる(ステップS304)。パス数カウント値 がフィンガ数に到達したら、処理を終了する。パス数カ ウント値がフィンガ数未満ならば、ステップS305へ

(5)次に、このパスを頂点とする信号電力の1つの山 (裾を含む)を構成する全てのサンプル点を検出範囲か ら削除した(ステップS305)後、他のパスをサーチ するためにステップS302へ戻る。

【0074】図4は、パス検出範囲制御手段124によ 30 る山削除の詳細動作を示すフローチャートである。次 に、パス検出範囲制御手段124の動作を図4を参照し て説明する。

(1)パス検出範囲制御手段124は、最大値検出手段1 22がパス(最大値をもつサンプル点)を検出すると (具体的には、最大値検出手段122からパス検出信号 を入力すると)、当該パスの左隣のサンプル点のサンプ ル時刻 (パスのサンプル時刻-1) を第1のサンプル点 に設定する。また、第1のサンプル点の左隣のサンプル 点のサンプル時刻 (パスのサンプル時刻-2) を第2の

(2)次に、第1のサンプル点の電力と第2のサンプル点 の電力とを比較する (ステップS402)。比較の結 果、前者よりも後者の方が大きければ、前者を検出範囲 から削除(具体的には、前者の電力値を0に設定)した (ステップS405)上で、ステップS406へ飛ぶ。 ステップS402における比較の結果、前者よりも後者 の方が大きくなければ前者を検出範囲から削除(具体的 には、前者の電力値を0に設定)した(ステップS40 3) 上で、ステップS404へ飛ぶ。

22によって検出された最大値を頂点とする信号電力の 50 (3)ステップS404では、第1のサンプル点の左隣で

ある第2のサンブル点のサンブル時刻を新たな第1のサ ンプル点に設定し、第2のサンプル点の左隣のサンプル 時刻(第2のサンブル点のサンブル時刻-1)を新たな 第2のサンプル点に設定した上で、次のサンプル点の削 除を行うためにステップS402へ戻る。

(4) ステップS406では、バスの右隣のサンプル点の サンプル時刻 (パスのサンプル時刻+1) を第3のサン プル点に設定する。また、第3のサンプル点の右隣のサ ンプル点のサンプル時刻 (パスのサンプル時刻+2)を 第4のサンプル点に設定する。

(5)次に、第3のサンプル点の電力と第4のサンプル点 の電力を比較する (ステップS407)。比較の結果、 前者よりも後者の方が大きければ、前者を検出範囲から 削除(具体的には、前者の電力値を0に設定)した(ス テップS410)上で、ステップS411へ飛ぶ。ステ ップS407における比較の結果、前者よりも後者の方 が大きくなければ前者を検出範囲から削除(具体的に は、前者の電力値を0に設定)した(ステップS40 8) 上で、ステップS409へ飛ぶ。ステップS409 のサンプル時刻を新たな第3のサンプル点に設定し、第 4のサンプル点の右隣のサンプル時刻(第4のサンプル 点のサンプル時刻+1)を新たな第4のサンプル点に設 定した上で、次のサンプル点の削除を行うためにステッ

プS407へ戻る。ステップS411では、最大値検出

手段122が検出したパスを検出範囲から削除(パスの

電力値を0に設定)した上で、処理を終了する。

【0075】このように、パスの左側のサンプル点の電 力値が左方向に減少する毎に当該サンプル点を検出範囲 力値が減少する毎に当該サンプル点を検出範囲から削除 していく。最後にパスを検出範囲から削除する。以上の 動作により、1つの山を構成する全サンプル点が検出範 囲から取り除かれる。この様子を図5に示す。図5にお いて、①は第1のサンプル点を、②は第2のサンプル点 を、③は第3のサンプル点を、④は第4のサンプル点を 示す。

【0076】以上により、この実施の形態1によれば、 遅延プロファイルにおいて、最も信号電力が大きい極大 点から順に極大点をパスとして検出するので、パス検出 40 の精度を向上させることができる。

【0077】また、全フィンガへパスを割り当てたら、 遅延プロファイルに山が残っていても、パス検出の処理 を停止するので、フィンガの数に対応した無駄のない割 当てを行うことができる。

【0078】実施の形態2.図6はこの発明に係るパス 検出回路の実施の形態2を示す構成図である。図におい て、611は遅延プロファイルを記憶している第1のメ モリ、612は隣接するサンプル点の個号電力の差分の 符号を生成する差分符号生成手段、613は差分符号生 50 る(ステップS702)。

成手段612から出力される符号から信号電力の極大値 を有するサンプル点を検出する極大点検出手段、614 は極大点のサンプル時刻を記憶する第2のメモリ、61 5は遅延プロファイルにおける信号電力の最大値を検出 する最大値検出手段、616はパス数カウント手段で、 617は最大値削除手段(パス検出範囲制御手段)であ

【0079】次に、実施の形態2におけるパス検出回路 12の動作を説明する。

10 (1) 遅延プロファイルは、予め遅延プロファイル生成手 段11によって、第1のメモリ611に記憶されてい る。差分符号生成手段612は第1のメモリ611から 全サンプル点の信号電力を読み出し、遅延プロファイル の先頭時刻から最終時刻に到るまで時刻の進む方向にサ ンプル点毎に順次、以下の処理を実行していく。まず、 隣接する2つのサンプル点同士の内サンプル点番号の若 い方の信号電力から他方の信号電力を差し引き、演算結 果として正か負か0を示す符号を差分符号として出力す る。極大点検出手段613は、差分符号が負から正へ変 では、第3のサンプル点の右隣である第4のサンプル点 20 化する毎にこのサンプル点を極大点(パスの候補)とし て検出し、検出した極大点のサンプル時刻を第2のメモ リ614へ格納していく。

> (2) 最大値検出手段615は、第2のメモリ614から すべての極大点のサンプル時刻を読み出し、これらの極 大点に対応する信号電力を第1のメモリ611から読み 出し、得られた複数の極大点の内で信号電力が最大とな るサンプル点をパスとして検出し、このパスのサンプル 時刻及び信号電力をフィンガへ出力する。

(3)また、パス数カウント手段616は、最大値検出手 から削除していく。次に、パスの右側のサンプル点の電 30 段615がパスを検出する都度(具体的には、最大値検 出手段615からパス検出信号を入力する都度)、内部 のパス数カウンタ(図示せず)を1つカウントアップす る。

> (4) そして、最大値削除手段 6 1 7 は、最大値検出手段 615がパスを検出する都度、検出したパスを検出範囲 から削除するために、第2のメモリ614中の検出した パスのサンブル時刻を削除する。(3)~(4)の動作をパス 数カウンタの値がフィンガの数に到達するまで(具体的 には、パス数カウント手段123からパス検出終了信号 が出力されるまで)繰り返し実行する。

> 【0080】図7は、実施の形態2におけるパス検出回 路12の動作を示すフローチャートである。次に、パス 検出回路12の動作を図7を参照して説明する。

(1)まずパス数カウント値をOに設定する(ステップS 701).

(2) 次に、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して、 最終時刻までの全サンプル点に渡り順次各サンプル点毎 に、隣接するサンプル点同士の信号電力の差分をとり、 この差分データの符号を差分符号としてメモリに出力す

(3)次に、全ての差分符号をメモリから読み出し、差分 符号が負から正へ変化するか否かを調べ、この変化をも つサンプル点を極大点 (パスの候補) と判定する (ステ ップS 7 0 3)。

(4) 得られた複数の極大点の内から最大電力をもつサン プル点をパスとして検出し、パスのサンプル時刻及び信 号電力を外部へ出力する(ステップS704)。出力さ れたパスのサンプル時刻及び信号電力はフィンガへ送ら

(5) パス数カウント値を1つ加算する (ステップS70

(6) パス数カウント値がフィンガ数に到達したか否かを 調べる(ステップS706)。パス数カウント値がフィ ンガ数に到達したら、処理を終了する。パス数カウント 値がフィンガ数未満ならば、ステップS707へ飛ぶ。 (7)ステップS707では、ステップS704で検出し たパスを検出範囲から削除した後、他のパスをサーチす るためにステップS704へ戻る。

【0081】図8は、図7のステップS701~S70 3の極大点検出の詳細動作を示すフローチャートであ る。次に、パス検出回路12による極大点検出の動作を 図8を参照して説明する。サンプル時刻0(時間軸上の 先頭時刻) のサンブル点を第1のサンプル点とする。ま た、サンプル時刻1 (時間軸上の先頭時刻の次時刻)の サンプル点を第2のサンプル点とする。また、先頭時刻 のサンプル点の差分符号を負とする(ステップS80 1)。第1のサンプル点の信号電力および第2のサンプ ル点の信号電力をメモリから読み出し、第1のサンプル 点の信号電力から第2のサンブル点の信号電力を差し引 き、その演算結果の符号を差分符号として出力する(ス 30 いるため、ステップS805へ飛ぶ。以降、同様の動作 テップS802)。ステップS802の差分符号が正か 否かを判定する (ステップS803)。 差分符号が正で なければ平な部分(以下、平坦という)を通過している か山を上っている途中と判定し、ステップS806へ飛 ぶ。ステップS803において、差分符号が正ならば、 山を下っていると判定し、ステップS804へ飛ぶ。ス テップS804では、1時刻前の差分符号を調べる。1 時刻前の差分符号が正ならば、差分符号は正から正のま まであり、差分符号に変化がないため、山を下っている 途中と判定し、ステップS806へ飛ぶ。ステップS8 40 の最終時刻を超えたならば、処理を終了する。まだ最終 04において、上記1時刻前の差分符号が負であれば負 から正への変化であるから極大と判定し、ステップS8 05へ飛ぶ。ステップS804において、上記1時刻前 の差分符号が0の場合、0から正へ変化であり、平坦を 経由して山を下っている途中であると判断し、さらに1 時刻前 (2時刻前) の差分符号を調べる必要があるの で、ステップS804へ戻る。なお、ステップS804 において、1時刻前が先頭時刻の場合、この先頭時刻の 差分符号はステップS801で予め負に設定されている ため、ステップS805へ飛ぶ。ステップS804で

26 は、さらに1時刻前(2時刻前)の差分符号を調べる。 2時刻前の差分符号が正ならば、差分符号は正から0を 経由して正であり、差分符号に変化がないため、平坦を 経由して山を下っている途中と判定し、ステップS80 6へ飛ぶ。ステップS804において、上記2時刻前の 差分符号が負であれば負から0を経由して正への変化で あるから極大と判定し、ステップS805へ飛ぶ。ステ ップS804において、上記2時刻前の差分符号が0の 場合、符号は0、0、正と遷移しており、さらに平坦を 10 経由して山を下っている途中であると判断し、さらに1 時刻前 (3時刻前) の差分符号を調べる必要があるの で、ステップS804へ戻る。なお、ステップS804 において、2時刻前が先頭時刻の場合、この先頭時刻の 差分符号はステップS801で予め負に設定されている ため、ステップS805へ飛ぶ。ステップS804で は、さらに1時刻前(3時刻前)の差分符号を調べる。 3時刻前の差分符号が正ならば、符号は正から0を経由 して正のままであり、差分符号に変化がないため、平坦 を経由して山を下っている途中と判定し、ステップS8 20 06へ飛ぶ。ステップS804において、上記3時刻前 の差分符号が負であれば負から0を経由して正への変化 であるから極大と判定し、ステップS805へ飛ぶ。ス テップS804において、上記3時刻前の差分符号が0 の場合、符号が0、0、0、正と遷移しており、さらに 平坦を経由して山を下っている途中であると判定し、さ らに1時刻前(4時刻前)の差分符号を調べる必要があ るので、ステップS804へ戻る。なお、ステップS8 04において、3時刻前が先頭時刻の場合、この先頭時 刻の差分符号はステップS801で予め負に設定されて を上記の継続条件が解消されるまで、繰り返す。ステッ プS805では、第1のサンプル点を極大点(パスの候 補) と判定し、第1のサンプル点のサンプル時刻を記憶 した上で、次の極大点を調べるためにステップS806 へ飛ぶ。ステップS806では、第1のサンプル点及び 第2のサンブル点のサンプル時刻にそれぞれサンプル時 刻1を加算した上でステップS807へ飛ぶ。ステップ S807では、第2のサンプル点が検出範囲の最終時刻 を超えたか否かを調べる。第2のサンプル点が検出範囲 時刻を超えなければ、他の極大点の有無を調べるために ステップS802へ戻る。

【0082】以上のように、この実施の形態2によれ ば、差分符号が負から正へ、もしくは0を経由して負か ら正へ変化したときのサンプル点を極大点と判定するよ うにしたので、得られた複数の極大点の内、信号電力が 最も大きいサンプル点から順にフィンガ数だけ抽出すれ ばよい。実施の形態1では、パス検出のために、フィン ガの数だけ毎回ほぼ全サンプル点をサーチする必要があ 50 ったが、この実施の形態2によれば、1回だけ全サンプ

ル点をサーチして極大点を検出した後は、全サンプル点 の数よりも少ない極大点をフィンガの数だけ毎回サーチ すればよいので、遅延プロファイルの全サンプル点の数 が多い場合やフィンガの数が多い場合、実施の形態1に 比べ、パス検出の処理量を少なくすることができる。

27

【0083】なお、上記の例では、任意のサンプル点の 信号電力から右隣りのサンブル点の信号電力を差し引く ことにより、差分符号を生成し、この差分符号を時間軸 上の左端(時刻0)のサンプル点から右端(最終時刻) のサンプル点まで順次調べ、差分符号が負から正へ、も 10 スと判定して出力する。 しくは0を経由して負から正へ変化したら極大と判定す る構成を示したが、時間軸上の右端(最終時刻)のサン プル点から左端 (時刻 0) のサンプル点まで順次調べ、 差分符号が正から負へ、もしくは0を経由して正から負 へ変化したら極大と判定するようにしてもよい。この場 合も上記と同様の効果を奏する。また、任意のサンプル 点の信号電力から左隣りのサンプル点の信号電力を差し 引くことにより差分符号を生成し、この差分符号を時間 軸上の左端 (時刻0) のサンプル点から右端 (最終時 刻) のサンプル点まで順次調べ、差分符号が正から負へ 20 のである。 変化したら極大と判定するようにしてもよい。この場合 も上記と同様の効果を奏する。また、任意のサンプル点 の信号電力から左隣りのサンプル点の信号電力を差し引 くことにより差分符号を生成し、この差分符号を時間軸 上の右端(最終時刻)のサンプル点から左端(時刻0) のサンプル点まで順次調べ、差分符号が負から正へ、も しくは0を経由して負から正へ変化したら極大と判定す るようにしてもよい。この場合も上記と同様の効果を奏

5がパスを検出する都度、検出したパスを検出範囲から 削除するために、最大値削除手段617が第2のメモリ 中の検出したパスのサンプル時刻を削除する構成を示し たが、図9に示すように最大値削除手段617が第1の メモリ611中の検出したパスの信号電力を最小の値と するように構成してもよい。

【0085】実施の形態3.以上の実施の形態では、パ ス検出回路12は、遅延プロファイルにおけるすべての 極大点をパスの候補とするので、雑音で発生する極大点 もパスと誤判定してしまう恐れがある。そこで、この実 40 施の形態3ではパス検出回路12は、雑音による極大点 を検出範囲から削除することができるようにする。

【0086】この実施の形態3では実施の形態1と異な る部分のみを説明する。図10はこの発明に係るパス検 出回路の実施の形態3を示す構成図である。図におい て、図1と同符号は同一または相当部分である。122 a は最大値検出手段、1001は雑音レベル比較手段で ある。

【0087】次に動作を説明する。予め雑音による電力 レベルを測定しておき、この雑音レベルの平均にマージ 50 範囲から削除するようにガード手段を設ける。

ンを加算したものを雑音レベル閾値として雑音レベル比 較手段1001の内部に保有するメモリ(図示せず)に 設定しておく。そして、雑音レベル比較手段1001 は、最大値検出手段122aがパスを検出する都度(具 体的には、最大値検出手段122aからパス検出信号を 入力する都度)、検出したパスの信号電力と予め設定さ れた閾値を比較して、比較結果を比較結果信号として出 力する。最大値検出手段122aは、当該比較結果信号 に基いて、当該信号電力が閾値よりも大きい場合のみパ

【0088】以上により、雑音レベルの極大点をパスと 誤判定することがなくなるので、RAKE合成の精度が 向上する。

【0089】なお、この実施の形態3では、実施の形態 1の構成に雑音レベル比較手段を追加した形で記載され ているが、実施の形態2についても同様に適用できる。 【0090】実施の形態4.この実施の形態4は、パス 検出回路12が雑音レベルの極大点を検出範囲から削除 する場合の実施の形態3とは別の実施の形態を示したも

【0091】図11はこの発明に係るパス検出回路の実 施の形態4を示す構成図である。図において、図1と同 符号は同一または相当部分である。1101は雑音レベ ル除去手段である。

【0092】次に動作を説明する。予め雑音による電力 レベルを測定しておき、この雑音レベルの平均にマージ ンを加算したものを雑音レベル閾値として雑音レベル除 去手段1101の内部に保有するメモリ(図示せず)に 設定しておく。そして、雑音レベル除去手段1101 【0084】また、上記の例では、最大値検出手段61 30 は、メモリ121から遅延プロファイルを読み出して当 該雑音レベル閾値より大きい信号電力を有するサンプル 点を全て検出し、検出結果を最大値検出手段122へ出 力する。最大値検出手段122は少なくとも1つの前記 サンプル点の内から最大電力をもつサンブル点をパスと 判定して出力する。

> 【0093】以上により、雑音レベルの極大点をパスと 誤判定することがなくなるので、RAKE合成の精度が 向上する。また、サンブル点数を絞った上でパスを検出 するので、実施の形態3よりも処理数が少なくなる。 【0094】なお、この実施の形態4では、実施の形態 1の構成に雑音レベル除去手段を追加した形で記載され ているが、実施の形態2についても同様に適用できる。 【0095】実施の形態5. 実施の形態1では、遅延プ ロファイルにおいて、最大電力をもつサンプル点をパス と判定したが、パスにかなり近接した時刻に別のピーク があった場合、雑音により発生した可能性が高い。そこ で、この実施の形態では、最大電力をもつサンプル点に 近接した時刻にこの最大電力より小さい電力をピークと するサンプル点がある場合でも、このサンプル点を検出

【0096】図12はこの発明に係るパス検出回路の実 施の形態5を示すパス検出回路の構成図である。図にお いて、図1と同符号は同一または相当部分である。12 01はガード手段である。

【0097】次に、実施の形態5におけるパス検出回路 12の動作の概要を図12を参照して説明する。実施の 形態1と異なる部分のみを説明する。予め、削除するサ ンプル点数 n の値を他の手段で決定し、ガード手段12 01に設定しておく。ガード手段1201は最大値検出 出信号を最大値検出手段122から入力する都度)、当 該パスに隣接する左右n個のサンプル点を検出範囲から 削除する(メモリから削除する)。

【0098】図13は実施の形態5におけるパス検出回 路12の動作を示すフローチャートである。次に、パス 検出回路12の動作を図13を用いて説明する。

(1)まず、パス数カウント値を0に設定する (ステップ S1301).

(2) 遅延プロファイルにおいて、信号電力の最大値をも つサンプル点をパスとして検出し、当該パスのサンプル 20 時刻及び信号電力を外部へ出力する (ステップS130 2)。出力されたパスのサンプル時刻及び信号電力はフ ィンガへ送られる。

(3) パスに隣接する左右n個ずつのサンプル点を検出範 囲から削除(メモリから削除)する(ステップS130 3)。なお、nの値は他の手段(図示しない)により設 定される。

(4)パス数カウント値を1つ加算する(ステップS13 04).

(5) パス数カウント値がフィンガ数に到達したか否かを 調べる(ステップS1305)。パス数カウント値がフ ィンガ数に到達したら、処理を終了する。パス数カウン ト値がフィンガ数未満ならば、ステップS1306へ飛

(6) ステップS1306では、このパスを頂点とする1 つの山(但し、この山は、ステップS1303で山の一 部を削除した後の残りのサンプル点で構成されたもので ある)を構成する全てのサンプル点を検出範囲から削除 した後、他のパスをサーチするためにステップS130 2へ戻る。

【0099】以上のように、この実施の形態5によれ ば、山に含まれる雑音によるピークを検出しないように ガードを設けたので、パス検出精度が向上する。

【0100】なお、この実施の形態5では、実施の形態 1の構成にガード手段を追加した形で記述しているが、 実施の形態2~4についても同様に適用できる。

【0101】実施の形態6. 図14はこの発明に係るパ ス検出回路の実施の形態6を示す構成図である。図にお いて、図1と同符号は同一または相当部分である。14 力する下降量出力手段、1402は閾値となる電力値を 下降量単位で段階的に下げながら、閾値を超える信号電

力のサンプル点を検出する有効領域検出手段である。 【0102】次に、パス検出回路12の動作の概要を説 明する。予め下降量出力手段1401に他の手段により 下降量を設定しておく。まず、最大値検出手段122は メモリ121から全サンプル点の倡号電力を読み出し、 この中で最大値をとるサンプル点をパスとして検出し、 当該パスのサンプル時刻と信号電力をフィンガへ出力す 手段122がパスを検出する都度(具体的には、パス検 10 る。また、パス数カウント手段123は、予め内部に保 有するパス数カウンタ (図示せず) の値を0に初期設定 しておき、最大値検出手段122がパスを検出する都度 (具体的には、最大値検出手段122からパス検出信号 を入力する都度)、当該パス数カウンタを1つカウント アップする。そして、パス検出範囲制御手段124は、 パスを頂点とする1つの山を構成する全てのサンプル点 を削除するために、メモリ121中のパスを中心とする 裾も含む1つの山を構成するサンプル点の電力値を全て 0に設定する。また、有効領域検出手段1402は、最 大値検出手段122が最初に検出した最大値を閾値に設 定した上で、下降量出力手段1401からの下降量単位 で当該閾値を段階的に下げていきながら、当該閾値より も大きい電力をもつサンプル点をサーチする。最大値検 出手段122は、サーチの結果、検出されたサンプル点 の範囲内でのみ最大値の検出を行い、検出されたパスの サンプル時刻及び信号電力をフィンガへ出力する。以 下、パス数のカウントアップ、山の削除を同様に行う。 以上の動作をパス数カウンタの値がフィンガ数に到達す るまで(具体的には、パス数カウント手段123からパ 30 ス検出終了信号が出力されるまで)繰り返す。

> 【0103】図15は実施の形態6におけるパス検出回 路12の動作を示すフローチャートである。次に、パス 検出回路12の動作を図15を用いて説明する。

(1)まず、パス数カウント値を0に設定する(ステップ S1501).

(2) 遅延プロファイルにおいて、信号電力が最大である サンプル点をパスとして検出し、当該パスのサンプル時 刻及び信号電力を外部へ出力する (ステップS150 2)。出力されたパスのサンプル時刻及び信号電力はフ 40 ィンガへ送られる。

(3)信号電力の最大値を閾値に設定した(ステップS1 503) 上でステップ S 1 5 0 4 へ飛ぶ。

(4)ステップS1504では、パス数カウント値を1つ 加算する。

(5)次に、パス数カウント値がフィンガ数に到達したか 否かを調べる(ステップS1505)。パス数カウント 値がフィンガ数に到達したら、処理を終了する。パス数 カウント値がフィンガ数未満ならば、ステップS150 6~飛ぶ。

01は閾値を下降する信号電力の単位である下降量を出 50 (6)次に、このパスを頂点とする信号電力の1つの山

31 (裾を含む) を構成する全てのサンプル点を検出範囲か ら削除する (ステップS1506)。

(7)ステップS1507において、閾値より大きい信号 電力をもつサンプル点があるか否かを調べる。閾値より 大きい信号電力をもつサンプル点が検出されたら、ステ ップS1509へ飛ぶ。ステップS1507において、 閾値より大きい信号電力をもつサンプル点が検出されな かったら、ステップS1508へ飛ぶ。

(8) ステップS 1 5 0 8 において、閾値を下降量だけ下 げた上で、再び、閾値より信号電力の大きいサンプル点 10 の有無を調べるために、ステップS1507へ飛ぶ。

(9) ステップS1509では、検出されたサンプル点の 内で信号電力が最大であるサンプル点をパスとして検出 し、当該パスのサンプル時刻及び信号電力を外部へ出力 した後、他のパスを検出するためにステップS1504 へ飛ぶ。出力されたパスのサンブル時刻及び信号電力は フィンガへ送られる。

【0104】図16に闕値と最大値検出の様子を示す。 図において、①は信号電力の最大値を検出した時に設定 する閾値であり、②は段階的に閾値を下げていく様子を 20 示しており、③は段階的に閾値を下げた後、次の最大値 が見つかった場合を示す。

【0105】以上のように、この実施の形態によれば、 閾値以上の電力値を有するサンプル点だけを調べればよ く、最大値をサーチする範囲が限られるので、すべての サンプル点をサーチするよりも処理時間を軽減できる。 【0106】なお、この実施の形態6では、実施の形態 1の構成に下降量出力手段および有効領域検出手段を追 加した形で記載しているが、実施の形態2~5について も同様に適用できる。

【0107】なお、以上のすべての実施の形態では、信 号電力の山を削除する場合、山を構成する全てのサンプ ル点の信号電力の値を0に設定していたが、山を構成す るサンプル点自体をメモリから削除してもよいのはいう までもない。この場合、上記の効果に加えて、サンプル 点が削除された分、処理の高速化を図ることができる。 また、山を削除する場合、信号電力の設定値は、検出範 囲から削除される値であればよく、Oに限るものではな

【0108】実施の形態7.この実施の形態7では、極 大点として現れるパスだけでなく、信号電力の山の中腹 に変曲点として現れるパスを検出する形態について説明 する。図17は、この発明に係るパス検出回路の実施の 形態7を示す構成図である。図において、171は遅延 プロファイルを記憶している第1のメモリ、172は隣 接するサンプル点の信号電力の差分データを生成し、1 次差分データとして出力する1次差分データ生成手段、 173は1次差分データ生成手段172から出力される 1次差分データの符号(以下、1次差分符号という)か ら信号電力の極大値を有するサンプル点を検出する極大 50 削除するために、第2のメモリ174中又は第3のメモ

点検出手段、174は極大点のサンプル時刻を記憶する 第2のメモリ、175は1次差分データ生成手段172 から出力される1次差分データからパス候補となる信号 電力の変曲点を検出する変曲点検出手段、176は変曲 点のサンプル時刻を記憶する第3のメモリ、177は極 大点及び変曲点からパスを決定するパス決定手段、17 8はバス削除手段(パス検出範囲制御手段)、179は パス数カウント手段である。なお、パス数カウント手段 179には予め、他の手段により、例えばフィンガ数を 設定パス数として設定しておく。

【0109】次に、実施の形態?におけるパス検出回路 12の動作を説明する。

(1) 遅延プロファイルは、予め遅延プロファイル生成手 段11によって、第1のメモリ171に記憶されてい る。1次差分データ生成手段172は第1のメモリ17 1から全サンプル点の信号電力を読み出し、遅延プロフ ァイルの先頭時刻から最終時刻に到るまで時刻の進む方 向にサンプル点毎に順次、以下の処理を実行していく。 ①まず、隣接する2つのサンプル点同士の内サンプル点 番号の若い方の信号電力から他方の信号電力を差し引 き、演算結果である差分データを1次差分データとして 生成し、図示しない内部メモリに出力する。

②極大点検出手段173は、内部メモリから1次差分デ ータを読み出し、この1次差分データの正か負か0を示 す符号(1 次差分符号)が負から正へ、もしくは0を経 由して負から正へ変化する毎にこのサンプル点を極大点 (パスの候補)として検出し、検出した極大点のサンプ ル時刻を第2のメモリ174へ格納していく。

③また、変曲点検出手段175は、内部メモリから1次 30 差分データを読み出し、この1次差分データからパスの 候補となる変曲点を検出し、検出した変曲点のサンプル 時刻を第3のメモリ176へ格納していく。

(2)パス決定手段177は、第2のメモリ174から極 大点のサンプル時刻をすべて読み出し、これらの極大点 に対応する信号電力を第1のメモリ171から読み出 す。さらに、パス決定手段177は、第3のメモリ17 6からパス候補である変曲点のサンプル時刻をすべて読 み出し、これらの変曲点に対応する信号電力を第1のメ モリ171から読み出す。

(3)次に、パス決定手段177は、得られた極大点及び 40 変曲点の内で信号電力が最大となるサンプル点をパスと して検出し、このパスのサンプル時刻及び信号電力をフ ィンガへ出力する。

(4)また、パス数カウント手段179は、パス決定手段 177がパスを検出する都度(具体的には、パス決定手 段177からパス検出信号を入力する都度)、内部のパ ス数カウンタ(図示せず)を1つカウントアップする。 (5) そして、パス削除手段178は、パス決定手段17 7がパスを検出する都度、検出したパスを検出範囲から

33

リ176中の検出したパスのサンプル時刻を削除する。 (6) 上記(3)~(5)の動作をパス数カウンタの値がフィンガの数に到達するまで(具体的には、パス数カウント 手段179からパス検出終了信号が出力されるまで)操 り返し実行する。

【0110】図18は、実施の形態7におけるパス検出回路12の動作を示すフローチャートである。次に、パス検出回路12の動作を図18を参照して説明する。(1)まずパス数カウント値を0に設定する(ステップS1801)。

(2) 次に、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して、 最終時刻までの全サンプル点に渡り順次各サンプル点毎 に、隣接するサンプル点同士の信号電力の差分をとり、 この差分データを1次差分データとして出力する(ステップS1802)。

(3)次に、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して最終時刻まで、1次差分データの符号が負から正へ、もしくは0を経由して負から正へ変化するか否かを順次調べ、この変化をもつサンブル点を極大点(パスの候補)として出力する(ステップS1803)。

(4)次に、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して最終時刻まで、1次差分データに基づいてパス候補となる変曲点を検出し、出力する(ステップS1804)。

(5)次に、得られた極大点と変曲点の内から最大電力をもつサンプル点をパスとして検出し、当該パスのサンプル時刻及び信号電力を外部へ出力する(ステップS1805)。出力されたパスのサンプル時刻及び信号電力はフィンガへ送られる。

(6)次に、パス数カウント値を1つ加算する (ステップ S1806)。

(7)パス数カウント値がフィンガ数に到達したか否かを調べる(ステップS1807)。パス数カウント値がフィンガ数に到達したら、処理を終了する。パス数カウント値がフィンガ数未満ならば、ステップS1808へ飛ぶ。

(8) ステップS1808では、ステップS1805で 検出したパスを検出範囲から削除した後、他のパスをサ ーチするためにステップS1805へ戻る。

【0111】これにより、信号電力の山の中腹に変曲点として現れるパスを検出することが可能になる。

【0112】なお、この実施の形態7では、検出したパスを検出範囲から削除するために、パス削除手段178が第2のメモリ174及び第3のメモリ176中の検出したパスのサンプル時刻を削除する構成を示したが、図19に示すように、パス削除手段178が第1のメモリ171中の検出したパスの信号電力を最小の値とするように構成してもよい。これにより、同様の効果を得ることができる。

【0113】また、図17、図19の第1のメモリ17 1のメモリ171から読み出し、この信号電力とメモ 1と1次差分データ生成手段172の間に遅延信号電力 50 2002から読み出したすべてのパス候補の信号電力

分布の中で所定の関値より大きい信号電力を有するサンプル点を検出する雑音レベル除去手段を設け、この雑音レベル除去手段により第1のメモリ171から遅延プロファイルを読み出して当該関値より大きい信号電力を有するサンプル点をすべて検出し、この検出結果を1次差分データ生成手段172、パス決定手段177へ出力するように構成してもよい。これにより、雑音レベルの極大点または変曲点をパスと観判定することがなくなるので、RAKE合成の精度が向上する。また、サンプル点を 数を絞った上でパスを検出するので、処理数をより少なくできる。

34

【0114】実施の形態8.図20は、この発明に係る パス検出回路の実施の形態8を示す構成図である。図に おいて、図17と同符号は同一又は相当部分を示す。2 00は極大点及び変曲点からパスを決定するパス決定手 段である。また、図21は、パス決定手段200の内部 構成を示す構成図である。図21において、2001 は、極大点及び変曲点を信号電力の大きいものから小さ いものへ順に並べ替える並べ替え手段、2002は並び を表たサンプル点のサンプル時刻を記憶するメモリ、2 003はメモリから電力の大きい順にその信号電力とサ ンプル時刻とを設定パス数だけフィンガへ出力するパス 出力手段である。

【0115】次に、実施の形態8におけるパス検出回路12の動作を図20及び図21を参照して説明する。(1)遅延プロファイルは、予め遅延プロファイル生成手段11によって、第1のメモリ171に記憶されている。1次差分データ生成手段172は第1のメモリ171から全サンプル点の信号電力を読み出し、遅延プロファイルの先頭時刻から最終時刻に到るまで時刻の進む方向にサンプル点毎に順次、以下の処理を実行していく。①まず、隣接する2つのサンプル点同士の内サンブル点番号の若い方の信号電力から他方の信号電力を差し引き、演算結果である差分データを1次差分データとして生成し、図示しない内部メモリに出力する。

②極大点検出手段173は、内部メモリから1次差分データを読み出し、この1次差分データの正か負か0を示す符号(1次差分符号)が負から正へ、もしくは0を経由して負から正へ変化する毎にこのサンプル点を極大点(パスの候補)として検出し、検出した極大点のサンプル時刻をパス決定手段200へ出力する。

③また、変曲点検出手段175は、内部メモリから1次差分データを読み出し、この1次差分データからパスの 候補となる変曲点を検出し、この検出した変曲点のサン プル時刻をパス決定手段200へ出力する。

(2)パス決定手段200において、並べ替え手段200 1は、極大点検出手段173から極大点のサンプル時刻 が出力される都度、この極大点に対応する信号電力を第 1のメモリ171から読み出し、この信号電力とメモリ 2002から聴か出したすべてのパス伝練の信号電力

40

(予め初期値として0を設定しておく)とを信号電力の 大きい順に並び替えを行い、並び替えた結果をメモリ2 002に格納する。さらに、並べ替え手段2001は、 変曲点検出手段175から変曲点のサンプル時刻が出力 される都度、この変曲点に対応する信号電力を第1のメ モリ171から読み出し、この信号電力とメモリ200 2から銃み出したすべてのパス候補の信号電力とを信号 **電力の大きい順に並び替えを行い、並び替えた結果をメ** モリ2002に格納する。

35

(3)次に、パス出力手段2003は、メモリ2002か ら信号電力の大きい方から設定パス数だけのサンプル時 刻を読み出し、当該サンプル時刻の信号電力を第1のメ モリ171より読み出し、当該サンプル時刻及びこのサ ンプル時刻の信号電力をパスとしてフィンガへ出力す

【0116】これにより、実施の形態7と同様な効果に 加え、検出したパスを検出範囲から削除し、次の最大値 を再び探すという処理が不要になるので、設定パス数が 多い場合、パス検出処理の髙速化を図ることができる。 【0117】なお、図20の第1のメモリ171と1次 20 差分データ生成手段172の間に遅延信号電力分布の中 で所定の閾値より大きい信号電力を有するサンプル点を 検出する雑音レベル除去手段を設け、この雑音レベル除 去手段により第1のメモリ171から遅延プロファイル を読み出して当該閾値より大きい信号電力を有するサン ブル点をすべて検出し、この検出結果を1次差分データ 生成手段172、パス決定手段200へ出力するように 構成してもよい。これにより、雑音レベルの極大点また は変曲点をパスと誤判定することがなくなるので、RA KE合成の精度が向上する。また、サンプル点数を絞っ 30 た上でパスを検出するので、処理数をより少なくでき

【0118】実施の形態9.図22は、この発明に係る パス検出回路の実施の形態9を示す構成図である。図に おいて、図17と同符号は同一又は相当部分を示す。2 20は極大点及び変曲点からパスを決定するパス決定手 段である。また、図23は、パス決定手段220の内部 構成を示す構成図である。図23において、図21と同 符号は同一又は相当部分を示す。2201は、極大点及 び変曲点を電力の大きいものから小さいものへ順に並べ 40 替える並べ替え手段である。

【0119】次に、実施の形態9におけるパス検出回路 12の動作を図22及び図23を参照して説明する。 (1) 遅延プロファイルは、予め遅延プロファイル生成手 段11によって、第1のメモリ171に記憶されてい る。1次差分データ生成手段172は第1のメモリ17 1から全サンプル点の信号電力を読み出し、遅延プロフ ァイルの先頭時刻から最終時刻に到るまで時刻の進む方 向にサンプル点毎に順次、以下の処理を実行していく。 ①まず、隣接する2つのサンプル点同士の内サンブル点 50 (5)次に、信号電力の大きいものから順に設定パス数だ

番号の若い方の信号電力から他方の信号電力を差し引 き、演算結果である差分データを1次差分データとして 生成し、図示しない内部メモリに出力する。

②極大点検出手段173は、内部メモリから1次差分デ ータを読み出し、この1次差分データの符号が負から正 へ、もしくは0を経由して負から正へ変化する毎にこの サンプル点を極大点(パスの候補)として検出し、検出 した極大点のサンプル時刻を第2のメモリ174へ格納 していく。

10 ②また、変曲点検出手段175は、内部メモリから1次 差分データを読み出し、この1次差分データからパスの 候補となる変曲点を検出し、検出した変曲点のサンプル 時刻を第3のメモリ176へ格納していく。

(2)パス決定手段220において、並べ替え手段220 1は、第2のメモリ174から極大点のサンプル時刻を すべて読み出し、これらの極大点に対応する信号電力を 第1のメモリ171から読み出す。さらに、並べ替え手 段2201は、第3のメモリ176からパス候補となる 変曲点のサンプル時刻をすべて読み出し、これらの変曲 点に対応する信号電力を第1のメモリ171から読み出 す。

(3)次に、並べ替え手段2201は、得られた極大点及 び変曲点を信号電力の大きい順に並び替えを行い、並び 替えた後のサンプル時刻をメモリ2002に格納する。 (4) 次に、パス出力手段2003は、メモリ2002か ら信号電力の大きい方から小さい方へ順次設定パス数だ けのサンプル時刻を読み出し、当該サンプル時刻の信号 電力を第1のメモリ171から読み出し、当該サンプル 時刻及び当該サンプル時刻の信号電力をパスとしてフィ ンガへ出力する。

【0120】図24は、実施の形態8及び9におけるパ ス検出回路12の動作を示すフローチャートである。次 に、パス検出回路12の動作を図24を参照して説明す る。

(1)まず、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して、 最終時刻までの全サンプル点に渡り順次各サンプル点毎 に、隣接するサンプル点同士の信号電力の差分をとり、 この差分データを 1 次差分データとして出力する(ステ ップS2401)。

(2) 次に、遅延プロファイルの先頭時刻から開始して最 終時刻まで、1次差分データの符号が負から正へ、もし くは0を経由して負から正へ変化するか否かを順次調 べ、この変化をもつサンプル点を極大点(パスの候補) として出力する(ステップS2402)。

(3) 次に、1 次差分データに基づいてパス候補となる変 曲点を検出し、出力する(ステップS2403)。

(4) 次に、得られた極大点と変曲点を信号電力の大きい ものから小さいものへ順次並び替える(ステップS24 04)。

けパスとして検出し、そのサンプル時刻及びこのサンプ ル時刻の信号電力を外部へ出力する(ステップS240 5)。出力されたパスのサンプル時刻及び信号電力はフ ィンガへ送られる。

37

【0121】以上が動作の概要である。次に、図18の ステップS1804の変曲点検出処理の詳細動作を説明 する。なお、図24のステップS2403の変曲点検出 処理も同様である。図25及び図26は、図18のステ ップS1804又は図24のステップS2403の変曲 に、パス検出回路12による上記変曲点検出処理の動作 を図25及び図26を参照して説明する。

(1)サンプル時刻 0 (時間軸上の先頭時刻) のサンブル 点の信号電力とサンプル時刻1 (時間軸上の先頭時刻の 次時刻)のサンプル点の信号電力との差分をとり、これ を第1の1次差分データとする。また、サンブル時刻1 のサンプル点の信号電力とサンプル時刻2のサンプル点 の信号電力との差分をとり、これを第2の1次差分デー タとする。また、サンプル時刻2のサンプル点の信号電 カとサンプル時刻3のサンプル点の信号電力との差分を 20 S2513へ飛ぶ。 とり、これを第3の1次差分データとする(ステップS 2501).

(2) 第1の1次差分データが正で、しかも第2の1次差 分データと等しいか否かを調べる(ステップS250 2)。第1の1次差分データが正で、しかも第2の1次 差分データと等しければ、後処理のために第1の1次差 分データに所定の値(第2の1次差分データより大きい 値)を設定し(ステップS2503)、ステップS25 04へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2504へ飛 . iš.

(3) ステップS2504では、第1の1次差分データが 負で、しかも第2の1次差分データと等しいか否かを調 べる。第1の1次差分データが負で、しかも第2の1次 差分データと等しければ、後処理のために第1の1次差 分データに所定の値(第2の1次差分データより小さい 値)を設定し(ステップS2505)、ステップS25 06へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2506へ飛

(4) ステップS2506では、第2の1次差分データの 絶対値が閾値より小さいか否かを調べる。第2の1次差 40 分データの絶対値が関値より小さければ、ステップS2 507へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2513へ

(5)ステップS2507では、第1~第3の1次差分デ ータの符号がすべて正か否かを調べる。第1~第3の1 次差分データの符号がすべて正ならば、ステップS25 08へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2510へ飛 £,

(6) ステップS 2 5 0 8 では、第1 の1 次差分データの 絶対値及び第3の1次差分データの絶対値が第2の1次 50 要があったが、この実施の形態9では1回のソートのみ

差分データの絶対値より大きいか否かを調べる。第1の 1次差分データの絶対値及び第3の1次差分データの絶 対値が第2の1次差分データの絶対値より大きければ、 ステップS2509へ飛ぶ。そうでなければ、ステップ S 2 5 1 3 へ飛ぶ。

(7)ステップS2509では、第2の1次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した 後、ステップS2513へ飛ぶ。

(8) 一方、ステップS2510では、第1~第3の1次 点検出処理の詳細動作を示すフローチャートである。次 10 差分データの符号がすべて負か否かを調べる。第1~第 3の1次差分データの符号がすべて負ならば、ステップ S2511へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS251 3へ飛ぶ。

> (9) ステップS2511では、第1の1次差分データの 絶対値及び第3の1次差分データの絶対値が第2の1次 差分データの絶対値より大きいか否かを調べる。第1の 1次差分データの絶対値及び第3の1次差分データの絶 対値が第2の1次差分データの絶対値より大きければ、 ステップS2512へ飛ぶ。そうでなければ、ステップ

> (10) ステップS2512では、第1の1次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した 後、ステップS2513へ飛ぶ。

> (11)ステップS2513では、第3の1次差分データの サンプル点が最終時刻か否かを調べる。最終時刻ならば 処理を終了する。 最終時刻でなければ、ステップS25 14~飛ぶ。

(12) ステップS 2 5 1 4 では、第1~第3の1次差分 データのそれぞれに1時刻後の1次差分データを設定す 30 る。即ち、第2の1次差分データを第1の1次差分デー タに設定し、第3の1次差分データを第2の1次差分デ ータに設定し、第3の1次差分データの1時刻後の1次 差分データを第3の1次差分データに設定して、ステッ プS2502へ戻る。

【0122】図27は上記処理によってパスを検出する 様子を示したものである。図27(a)において、② (サンプル時刻2),⑥(サンプル時刻6)はパスを示 しており、②は遅延プロファイルの極大点、⑥は変曲点 である。図27 (b) において、サンプル時刻6の1次 差分データ(⑤-⑥) は閾値よりも小さく、サンプル時 刻5~7の1次差分データの符号はすべて同じ(正)で あり、サンプル時刻5及び7の1次差分データの絶対値 はサンプル時刻6の1次差分データの絶対値よりも大き いので、サンプル時刻6のサンプル点はパスとして検出 される。なお、4のも変曲点であるが、サンプル時刻4の 1 次差分データ (③)-④) は閾値より大きく、パス検出 条件を満足しないので、パスとして検出されない。

【0123】実施の形態8では、パス検出処理におい て、極大点および変曲点を検出する都度ソートを行う必 で済むので、実施の形態8と同様な効果に加え、実施の 形態8よりもパス検出処理の高速化を図ることができ る。

【0124】なお、上記の例では、任意のサンプル点の 信号電力から右隣りのサンプル点の信号電力を差し引く ことにより1次発分データを生成し、連続する3つの1 次差分データの内、中心の1次差分データの絶対値が閾 値よりも小さく、且つ上配3つの1次差分データの符号 がすべて負であり、且つ前後の1次差分データの絶対値 が中心の1次差分データよりも大きいときの中心の1次 10 差分データよりも1時刻前のサンプル点と、連続する3 つの1次差分データの内、中心の1次差分データの絶対 値が閾値よりも小さく、且つ上記3つの1次差分データ の符号がすべて正であり、且つ前後の1次差分データの 絶対値が中心の1次差分データよりも大きいときの中心 のサンプル点とをパス候補となる変曲点として検出する ようにしたが、任意のサンプル点の信号電力から左隣り のサンプル点の信号電力を差し引くことにより1次差分 データを生成し、連続する3つの1次差分データの内、 中心の1次差分データの絶対値が閾値よりも小さく、且 20 つ上記3つの1次差分データの符号がすべて正であり、 且つ前後の1次差分データの絶対値が中心の1次差分デ ータよりも大きいときの中心の1次差分データよりも1 時刻前のサンブル点と、連続する3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データの絶対値が閾値よりも小さ く、且つ上記3つの1次差分データの符号がすべて負で あり、且つ前後の1次差分データの絶対値が中心の1次 差分データよりも大きいときの中心のサンプル点とをパ ス候補となる変曲点として検出するようにしてもよい。 この場合も上記と同様な効果を得ることができる。

【0125】また、この実施の形態では、条件に応じて連続する3つの1次差分データの内の中心のサンプル点あるいは中心のサンプル点よりも1時刻前のサンプル点をパス候補となる変曲点として検出したが、これに限るものではなく、上記3つの1次差分データに関わるサンプル点の内のいずれか1つをパス候補となる変曲点として検出するようにしてもよい。

【0126】また、図22の第1のメモリ171と1次 差分データ生成手段172の間に遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号電力を有するサンプル点を 40 検出する雑音レベル除去手段を設け、この雑音レベル除去手段により第1のメモリ171から遅延プロファイルを読み出して当該閾値より大きい信号電力を有するサンプル点をすべて検出し、この検出結果を1次差分データ生成手段172、パス決定手段220へ出力するように構成してもよい。これにより、雑音レベルの極大点または変曲点をパスと誤判定することがなくなるので、RAKE合成の精度が向上する。また、サンプル点数を絞った上でパスを検出するので、処理数をより少なくできる。 50

【0127】実施の形態10.図28は変曲点検出処理の別の実施の形態を示すものであり、図26におけるステップS2506~S2514に代わるものである。図28において、

(1) 第2の1次差分データが0以上で、しかも閾値より小さいか否かを調べる(ステップS2801)。第2の1次差分データが0以上で、しかも閾値より小さければ、ステップS2802へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2804へ飛ぶ。

の (2)ステップS2802では、第1の1次差分データ及び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも大きいか否かを調べる。第1の1次差分データ及び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも大きければ、ステップS2803へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2807へ飛ぶ。

(3) ステップ S 2 8 0 3 では、第2の1 次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した後 ステップ S 2 8 0 7 へ飛ぶ。

(4) 一方、ステップS2804では、第2の1次差分データが0以下で、しかもー (関値) より大きいか否かを調べる。第2の1次差分データが0以下で、しかもー (関値) より大きければ、ステップS2805へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2807へ飛ぶ。

(5) ステップ S 2 8 0 5 では、第1の1次差分データ及び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも小さいか否かを調べる。第1の1次差分データ及び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも小さければ、ステップ S 2 8 0 6 へ飛ぶ。そうでなければ、ステップ S 2 8 0 7 へ飛ぶ。

30 (6)ステップS2806では、第1の1次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した 後、S2807へ飛ぶ。

(7)ステップS2807では、第3の1次差分データのサンブル点が最終時刻か否かを調べる。最終時刻ならば処理を終了する。最終時刻でなければ、ステップS2808へ飛ぶ。

(8)ステップS2808では、第1~第3の1次差分データのそれぞれに1時刻後の1次差分データを設定する。即ち、第2の1次差分データを第1の1次差分データに設定し、第3の1次差分データを第2の1次差分データに設定し、第3の1次差分データの1時刻後の1次差分データを第3の1次差分データに設定して、ステップS2502へ戻る。

【0128】これにより、実施の形態9と同様な効果を 得ることができる。

【0129】なお、上記の例では、任意のサンブル点の信号電力から右隣りのサンブル点の信号電力を差し引くことにより1次差分データを生成し、連続する3つの1次差分データの内、中心の1次差分データが0以下であり、且つ-(関値)よりも大きく、且つ前後の1次差分

データが中心の1次差分データよりも小さいときの中心 の1次差分データよりも1時刻前のサンプル点と、連続 する3つの1次差分データの内、中心の1次差分データ が0以上であり、且つ閾値よりも小さく、且つ前後の1 次差分データが中心の1次差分データよりも大きいとき の中心のサンプル点と、をパス候補となる変曲点として 検出するようにしたが、任意のサンプル点の信号電力か ら左隣りのサンプル点の信号電力を差し引くことにより 1次差分データを生成し、連続する3つの1次差分デー タの内、中心の1次差分データが0以上であり、且つ閾 10 値よりも小さく、且つ前後の1次差分データが中心の1 **次差分データよりも大きいときの中心の1次差分データ** よりも1時刻前のサンプル点と、連続する3つの1次差 分データの内、中心の1次差分データが0以下であり、 且つー(閾値)よりも大きく、且つ前後の1次差分デー タが中心の1次差分データよりも小さいときの中心のサ ンプル点とをパス候補となる変曲点として検出するよう にしてもよい。

【0130】これにより、実施の形態9と同様な効果を 得ることができる。

【0131】また、この実施の形態では、条件に応じて 連続する3つの1次差分データの内の中心のサンプル点 あるいは中心のサンプル点よりも1時刻前のサンプル点 をパス候補となる変曲点として検出したが、これに限る ものではなく、上記3つの1次差分データに関わるサン プル点の内のいずれか1つをパス候補となる変曲点とし て検出するようにしてもよい。

【0132】実施の形態11. 図29は変曲点検出処理 のさらに別の実施の形態を示すものであり、図26にお けるステップS2506~S2514に代わるものであ 30 る。図29において、

(1)連続する3つの1次差分データ即ち第1~第3の1 次差分データがすべて0以上であるか否かを調べる(ス テップS2901)。第1~第3の1次差分データがす べて〇以上であれば、ステップS2902へ飛ぶ。そう でなければ、ステップS2905へ飛ぶ。

(2)ステップS2902では、第2の1次差分データが 閾値より小さいか否かを調べる。第2の1次差分データ が閾値より小さければ、ステップS2903へ飛ぶ。そ うでなければ、ステップS2909へ飛ぶ。

(3) ステップ S 2 9 0 3 では、第 1 の 1 次差分データ及 び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも 大きいか否かを調べる。第1の1次差分データ及び第3 の1次差分データが第2の1次差分データよりも大きけ れば、ステップS2904へ飛ぶ。そうでなければ、ス テップS2909へ飛ぶ。

(4)ステップS2904では、第2の1次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した 後、ステップS2909へ飛ぶ。

差分データがすべて0以下であるか否かを調べる。第1 ~第3の1次差分データがすべて0以下であれば、ステ ップS2906へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2 909へ飛ぶ。

42

(6) ステップS 2 9 0 6 では、第 2 の 1 次差分データが - (閾値) より大きいか否かを調べる。第2の1次差分 データがー (閾値) より大きければ、ステップS290 7へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS2909へ飛

(7)ステップS2907では、第1の1次差分データ及 び第3の1次差分データが第2の1次差分データよりも 小さいか否かを調べる。第1の1次差分データ及び第3 の1次差分データが第2の1次差分データよりも小さけ れば、ステップS2908へ飛ぶ。そうでなければ、ス テップS2909へ飛ぶ。

(8) ステップS2908では、第1の1次差分データの サンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した 後、ステップS2909へ飛ぶ。

(9)ステップS2909では、第3の1次差分データの 20 サンプル点が最終時刻か否かを調べる。最終時刻ならば 処理を終了する。最終時刻でなければ、ステップS29 10へ飛ぶ。

(10) ステップ S 2 9 1 0 では、第1 ~ 第3 の 1 次差分デ ータのそれぞれに 1 時刻後の 1 次差分データを設定す る。即ち、第2の1次差分データを第1の1次差分デー タに設定し、第3の1次差分データを第2の1次差分デ ータに設定し、第3の1次差分データの1時刻後の1次 差分データを第3の1次差分データに設定して、ステッ プS2502へ戻る。

【0133】これにより、実施の形態9と同様な効果を 得ることができる。

【0134】なお、上記の例では、任意のサンブル点の 信号電力から右隣りのサンプル点の信号電力を差し引く ことによりサンプル点毎に1次差分データを生成し、連 続する3つの1次差分データがすべて0以下であり、且 つ連続する3つの1次差分データの内、中心の1次差分 データがー (閾値) よりも大きく、且つ前後の1次差分 データが中心の1次差分データよりも小さいときの中心 の1次差分データよりも1時刻前のサンプル点と、連続 40 する3つの1次差分データがすべて0以上であり、且つ 連続する3つの1次差分データの内、中心の1次差分デ ータが閾値よりも小さく、且つ前後の1次差分データが 中心の1次差分データよりも大きいときの中心の1次差 分データのサンプル点とをパス候補となる変曲点として 検出するようにしたが、任意のサンプル点の信号電力か ら左隣りのサンプル点の信号電力を差し引くことにより 1次差分データを生成し、連続する3つの1次差分デー タがすべて0以上であり、且つ連続する3つの1次差分 データの内、中心の1次差分データが閾値よりも小さ

(5) 一方、ステップS2905では、第1~第3の1次 50 く、且つ前後の1次差分データが中心の1次差分データ

よりも大きいときの中心の1次差分データよりも1時刻 前のサンプル点と、連続する3つの1次差分データがす べて0以下であり、且つ連続する3つの1次差分データ の内、中心の1次差分データがー (関値) よりも大き く、且つ前後の1次差分データが中心の1次差分データ よりも小さいときの中心の1次差分データのサンブル点 とをパス候補となる変曲点として検出するようにしても よい。

【0135】これにより、実施の形態9と同様な効果を 得ることができる。

【0136】また、この実施の形態では、条件に応じて 連続する3つの1次差分データの内の中心のサンプル点 あるいは中心のサンプル点よりも1時刻前のサンプル点 をパス候補となる変曲点として検出したが、これに限る ものではなく、上記3つの1次差分データに関わるサン プル点の内のいずれか1つをパス候補となる変曲点とし て検出するようにしてもよい。

【0137】実施の形態12. 図30は変曲点検出処理 のさらに別の実施の形態を示すものであり、図26にお けるステップS2506~S2514に代わるものであ 20 る。図30において、

(1) 第1の1次差分データから第2の1次差分データを 差し引き、得られた差分データの符号を第1の2次差分 符号として出力する。また、第2の1次差分データから 第3の1次差分データを差し引き、得られた差分データ の符号を第2の2次差分符号として出力する (ステップ S3001).

(2)次に、第1の2次差分符号が正であり、しかも第2 の2次差分符号が負であるか否かを調べる(ステップS 3002)。第1の2次差分符号が正であり、しかも第 30 2の2次差分符号が負であれば、ステップS3003へ 飛ぶ。そうでなければ、ステップS3005へ飛ぶ。

(3) ステップS3003では、第1の2次差分符号のサ ンプル時刻の1次差分データが閾値より小さく且つ0以 上か否かを調べる。当該1次差分データが閾値より小さ く且つ0以上であれば、ステップS3004へ飛ぶ。そ うでなければ、ステップS3008へ飛ぶ。

(4) ステップS3004では、当該1次差分データのサ ンプル時刻をパス候補となる変曲点として出力した後、 ステップS3008へ飛ぶ。

(5) 一方、ステップS3005では、第1の2次差分符 号が負であり、しかも第2の2次差分符号が正であるか 否かを調べる。第1の2次差分符号が負であり、しかも 第2の2次差分符号が正であれば、ステップS3006 へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS3008へ飛ぶ。 (6)ステップS3006では、第1の2次差分符号のサ ンプル時刻の1次差分データが- (閾値) より大きく且 つ0以下であるか否かを調べる。当該1次差分データが - (閾値) より大きく且つO以下であれば、ステップS 3007へ飛ぶ。そうでなければ、ステップS3008 50 符号が変化したら変曲点と判定するようにしてもよい。

へ飛ぶ。

(7) ステップS3007では、当該1次差分データの1 時刻前のサンプル点をパス候補となる変曲点として出力 した後、ステップS3008へ飛ぶ。

(8) ステップS3008では、第2の2次差分符号のサ ンプル点が最終時刻か否かを調べる。最終時刻ならば処 理を終了する。最終時刻でなければ、ステップS300 9へ飛ぶ。

(9) ステップS3009では、第2の2次差分符号を第 10 1の2次差分符号に設定し、第3の1次差分データから 第3の1次差分データの1時刻後の1次差分データを差 し引いて得られる差分の符号を第2の2次差分符号に設 定した上で、ステップS2502へ戻る。

【0138】図31は、上記処理によってパスを検出す る様子を示したものである。図31(a)は、遅延プロ ファイルを示し、図31 (b) は、1次差分データを示 し、図31 (c)は、1次差分データの差分データを示 す。2次差分符号は、図31(c)に示す1次差分デー タの差分データの符号である。図31(c)において、 サンプル時刻4から5にかけて2次差分符号が負から正 に変化している。そのため、ステップS3005の条件 を満足するが、サンプル時刻4の1次差分データがステ ップS3006の条件を満足しないためパスとして検出 されない。また、サンプル時刻6から7にかけて、2次 差分符号が正から負に変化している。そのため、ステッ プS3002の条件を満足する。さらに、サンブル時刻 6の1次差分データがステップS3003の条件を満足 するためサンプル時刻6のサンプル点がパスとして検出

【0139】これにより、実施の形態9と同様の効果を 得ることができる。

【0140】なお、上記の例では、任意のサンブル点の 信号電力から右隣りのサンプル点の信号電力を差し引く ことにより生成した1次差分データから同様にして生成 した右隣の1次差分データを差し引くことにより、2次 差分符号を生成し、この2次差分符号を時間軸上の左端 (時刻0)のサンプル点から右端(最終時刻)のサンプ ル点まで順次調べ、差分符号が変化したら変曲点と判定 する構成を示したが、

40 (1)時間軸上の右端 (最終時刻) のサンプル点から左端 (時刻0)のサンプル点まで順次調べ、2次差分符号が 変化したら変曲点と判定するようにしてもよい。この場 合も上記と同様の効果を奏する。

(2)また、任意のサンプル点の信号電力から左隣りのサ ンプル点の信号電力を差し引くことにより生成した1次 差分データから同様にして生成した左隣の1次差分デー タを差し引くことにより、2次差分符号を生成し、この 2次差分符号を時間軸上の左端(時刻0)のサンプル点 から右端(最終時刻)のサンブル点まで順次調べ、差分 45

この場合も上記と同様の効果を奏する。

(3)また、任意のサンプル点の信号電力から左隣りのサ ンプル点の信号電力を差し引くことにより生成した1次 差分データから同様にして生成した左隣の1次差分デー タを差し引くことにより、2次差分符号を生成し、この 2次差分符号を時間軸上の右端(最終時刻)のサンプル 点から左端(時刻0)のサンプル点まで順次調べ、差分 符号が変化したら変曲点と判定するようにしてもよい。 この場合も上記と同様の効果を奏する。

連続する3つの1次差分データの内の中心のサンプル点 あるいは中心のサンプル点よりも1時刻前のサンプル点 をパス候補となる変曲点として検出したが、これに限る ものではなく、上記3つの1次差分データに関わるサン プル点の内のいずれか1つをパス候補となる変曲点とし て検出するようにしてもよい。

【0142】また、実施の形態7~12において、パス 決定手段は、所定の閾値と前記極大点の信号電力および 前記変曲点の信号電力を比較し、前記信号電力が前記閾 パスとして検出するように構成してもよい。これによ り、ノイズによる極大点や変曲点をパスと誤判定するこ とがなくなり、パス検出の精度が向上する。

【0143】さらに、実施の形態7~12において、パ ス決定手段は、検出するパスの間隔を少なくともn(nは 自然数)サンプルとするように構成してもよい。これに より、検出したパスに近接した雑音によって生じる極大 点や変曲点をパスと判定しなくなるので、RAKE合成 の精度が向上する。

ィンガの数だけパスを検出しているが、これに限るもの ではなく、他の手段により設定される数だけパスを検出 するようにしてもよい。

[0145]

【発明の効果】以上説明したように、第1、第2、第2 7、第28の発明によれば、遅延プロファイルにおい て、最も信号電力が大きい極大点から順に、極大点をパ スとして検出するので、パス検出の精度を向上させるこ とができるという効果を奏する。また、全フィンガヘパ スを割り当てたら、遅延プロファイルに山が残っていて 40 も、パス検出の処理を停止するので、フィンガの数に対 応した無駄のない割当てを行うことができるという効果 を奏する。

【0146】また、第3乃至7または第29乃至33の 発明によれば、差分符号が変化する極大点をパスの候補 とするので、1回だけ全サンプル点をサーチして極大点 を検出した後は、全サンプル点の数よりも少ない極大点 を所定回数サーチすればよいので、遅延プロファイルの 全サンプル点の数が多い場合やフィンガの数が多い場

検出の処理量を少なくすることができるという効果を奏 する。

46

【0147】また、第8または第34の発明によれば、 検出された倡号電力の大きい順に雑音レベルの閾値と比 較し、信号電力が関値より大きい場合にこの信号電力を 有するサンプル点をパスとして検出するので、ノイズに よる極大点をパスと誤判定することがなくなり、パス検 出の精度が向上するという効果を奏する。

【0148】また、第9または第35の発明によれば、 【0141】また、この実施の形態では、条件に応じて 10 遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号電力 を有するサンプル点を検出し、少なくとも1つの前記サ ンプル点の内から最大電力をもつサンプル点をパスとし て検出するので、ノイズによる極大点をパスと誤判定す ることがなくなり、パス検出の精度が向上するだけでな く、サンプル点数を絞った上でパスを検出するので、第 8又は第21の発明よりも処理数が少なくなるという効 果を奏する。

【0149】また、第10または第36の発明によれ ば、ガード手段又はガードステップは、パスに隣接する 値より大きい場合に前記信号電力を有するサンプル点を 20 左右n(nは自然数) 個ずつのサンプル点を削除するの で、検出したパスに近接した雑音によって生じる極大点 をパスと判定しなくなるので、RAKE合成の精度が向 上するという効果を奏する。

【0150】また、第11または第37の発明によれ ば、極大点検出手段又は極大点検出ステップは、最大電 力をもつパスを検出したら、このパスの信号電力を閾値 とし、閾値を所定の電力値で段階的に減少させながらこ の閾値より大きな電力をもつサンプル点をサーチし、検 出したサンプル点を中心に極大点を検出するので、サー 【0144】また、以上のすべての実施の形態では、フ 30 チする範囲が限られ、すべてサーチするよりも処理の高 速化が図れるという効果を奏する。

> 【0151】また、第12または第38の発明によれ ば、パス検出範囲制御手段又はパス検出範囲制御ステッ プは、山を削除する場合、山を構成する全てのサンプル 点の信号電力値を最小の値に設定するので、削除を確実 に行うことができるという効果を奏する。

【0152】また、第13または第39の発明によれ ば、パス検出範囲制御手段又はパス検出範囲制御ステッ プは、山を削除する場合、山を構成する全てのサンプル 点をメモリから削除するので、サンプル点が削除された 分、処理の高速化を図ることができるという効果を奏す る。

【0153】また、第14乃至15または第40乃至4 1の発明によれば、遅延信号電力分布の隣接するサンプ ル点の信号電力の差分に基づいて信号電力の極大点およ びパスの候補となる変曲点を検出し、所定の規則に従い パスを決定するので、信号電力の山の中腹に変曲点とし て現れるパスを検出することが可能になるという効果を 奏する。

合、全サンプル点を同回数サーチする場合に比べ、パス 50 【0154】また、第16乃至19または第42乃至4

5の発明によれば、差分符号が変化する極大点をパスの 候補とするので、1回だけ全サンプル点をサーチして極 大点を検出した後は、全サンブル点の数よりも少ない極 大点を所定回数サーチすればよいので、遅延プロファイ ルの全サンプル点の数が多い場合やフィンガの数が多い 場合、全サンプル点を同回数サーチする場合に比べ、パ ス検出の処理量を少なくすることができるという効果を 奏する。

【0155】第20または第46、47、49、51の 発明によれば、変曲点検出手段又は変曲点検出方法は、 連続する3つの1次差分データが、全て正または0以上 であり、かつ、中心の1次差分データが他の2つの1次 差分データ及び所定の閾値よりも小さければ、前記3つ の1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つ を変曲点と判定するので、信号電力の山の中腹に変曲点 として現れるパスを検出することが可能になるという効 果を奏する。

【0156】第21または第46、48、50、52の 発明によれば、変曲点検出手段又は変曲点検出方法は、 連続する3つの1次差分データが、全て負または0以下 20 であり、かつ、中心の1次差分データが他の2つの1次 差分データ及び所定の閾値よりも大きければ、前記3つ の1次差分データに関わるサンプル点の内いずれか1つ を変曲点と判定するので、信号電力の山の中腹に変曲点 として現れるパスを検出することが可能になるという効 果を奏する。

【0157】また、第22または第53の発明によれ ば、パス決定手段又はパス決定方法は、極大点および変 曲点の内、信号電力の大きいものから所定の数だけ、パ スとして検出するので、検出したパスを検出範囲から削 30 除し、次の最大値を再び探すという処理が不要になるの で、設定パス数が多い場合、パス検出処理の高速化を図 ることができる。

【0158】また、第23または第54の発明によれ ば、パス決定手段又はパス決定方法はは、極大点および 変曲点を信号電力の大きさに従って並べ替え、信号電力 の大きいものから所定の数だけパスとして出力するの で、検出したパスを検出範囲から削除し、次の最大値を 再び探すという処理が不要になるので、設定パス数が多 い場合、パス検出処理の高速化を図ることができる。

【0159】また、第24または第55の発明によれ ば、所定の閾値と前記極大点の信号電力および前記変曲 点の信号電力を比較し、前記信号電力が前記閾値より大 きい場合に前記信号電力を有するサンプル点をパスとし て検出するので、ノイズによる極大点や変曲点をパスと 誤判定することがなくなり、パス検出の精度が向上する という効果を奏する。

【0160】また、第25または第56の発明によれ ば、遅延信号電力分布の中で所定の閾値より大きい信号 電力を有するサンプル点を検出し、少なくとも1つの前 50 動作を示すフローチャートである。

記サンプル点の中から極大点もしくは変曲点をパスとし て検出するように構成したので、雑音レベルの極大点ま たは変曲点をパスと観判定することがなくなるので、R AKE合成の精度が向上する。また、サンプル点数を絞 った上でパスを検出するので、処理数をより少なくでき るという効果を奏する。

【0161】また、第26または第57の発明によれ ば、パス決定手段又はパス決定方法は、検出するパスの 間隔を少なくともn(nは自然数)サンプルとするので、検 10 出したパスに近接した雑音によって生じる極大点や変曲 点をパスと判定しなくなるので、RAKE合成の精度が 向上するという効果を奏する。

【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明に係るパス検出回路を含む構成図で

【図2】 この発明に係るパス検出回路12の実施の形 態1を示す構成図である。

【図3】 実施の形態1におけるパス検出回路12の動 作を示すフローチャートである。

【図4】 パス検出範囲制御手段124の詳細動作を示 すフローチャートである。

【図5】 実施の形態1における信号電力の山を削除す る様子を示す説明図である。

【図6】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態2 を示す構成図である。

【図7】 実施の形態2におけるパス検出回路12の動 作を示すフローチャートである。

【図8】 図7のステップS701~S703の極大点 検出の詳細動作を示すフローチャートである。

【図9】 実施の形態2において、最大値削除手段が第 1のメモリ中の検出したパスの信号電力を最小の値とす る例を示した構成図である。

【図10】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 3を示す構成図である。

【図11】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 4を示す構成図である。

【図12】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 5を示すパス検出回路の構成図である。

【図13】 実施の形態5におけるパス検出回路12の 40 動作を示すフローチャートである。

【図14】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 6を示す構成図である。

【図15】 実施の形態6におけるパス検出回路12の 動作を示すフローチャートである。

【図16】 閾値と最大値検出の様子を示す説明図であ

この発明に係るパス検出回路の実施の形 [図17] 態7を示す構成図である。

【図18】 実施の形態7におけるパス検出回路12の

49 【図19】 実施の形態7におけるパス検出回路の別の 構成例を示す図である。

【図20】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 8を示す構成図である。

【図21】 図20のパス決定手段200の内部構成を 示す構成図である。

【図22】 この発明に係るパス検出回路の実施の形態 9を示す構成図である。

【図23】 図22のパス決定手段220の内部構成を 示す構成図である。

【図24】 実施の形態8及び9におけるパス検出回路 12の動作を示すフローチャートである。

【図25】 図18のステップS1804又は図24の ステップS2403の変曲点検出処理の詳細動作を示す フローチャートである。

【図26】 図18のステップS1804又は図24の ステップS2403の変曲点検出処理の詳細動作を示す フローチャートである。(続き)

【図27】 実施の形態9の処理によってパスを検出す る様子を示したものである。

【図28】 変曲点検出処理の別の実施の形態を示す図 である。

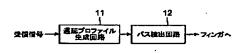
【図29】 変曲点検出処理のさらに別の実施の形態を 示す図である。

【図30】 変曲点検出処理のさらに別の実施の形態を 示す図である。

【図31】 実施の形態12の処理によってパスを検出 する様子を示したものである。

【図32】 遅延プロファイルを示す図である。

【図1】



50 【図33】 従来の一般的なRAKE受信機の構成図で ある。

【図34】 従来の有効パス検出の動作を示すフローチ ャートである。

【図35】 従来の信号電力の山の一部を検出範囲から 削除する様子を示す図である。

【符号の説明】

11 遅延プロファイル生成回路、 12 パス検出回 路、 121 メモリ、122、122a 最大値検出 123 パス数カウント手段、 124 パス 10 手段、 検出範囲制御手段、 171 第1のメモリ、 172

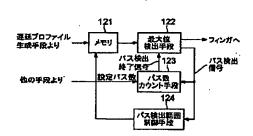
1次差分データ生成手段、 173 極大点検出手

段、 174 第2のメモリ、 175変曲点検出手 176 第3のメモリ、 177 パス決定手 178パス削除手段、 179 パス数カウント ₽. 手段、 200 パス決定手段、220 パス決定手 段、 611 第1のメモリ、 612 差分符号生成 手段、 613 極大点検出手段、 614 第2のメ モリ、 615 最大値検出手段、 616 パス数カ 20 ウント手段、 617 最大値削除手段、 1001雑 音レベル比較手段、 1101 雑音レベル除去手段、

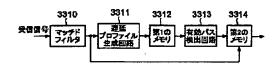
1201 ガード手段、 1401 下降量出力手 段、 1402 有効領域検出手段、 2001 並べ 替え手段、 2002 メモリ、 2003 パス出力 手段、 2201 並べ替え手段、 3310 マッチ ドフィルタ、 3311 遅延プロファイル生成回路、

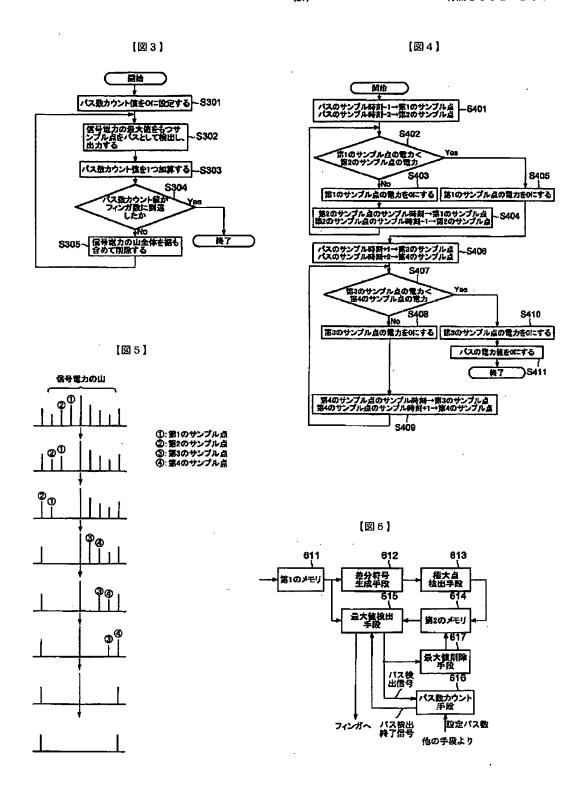
3312 第1のメモリ、 3313 有効パス検出 回路、3314 第2のメモリ。

[図2]

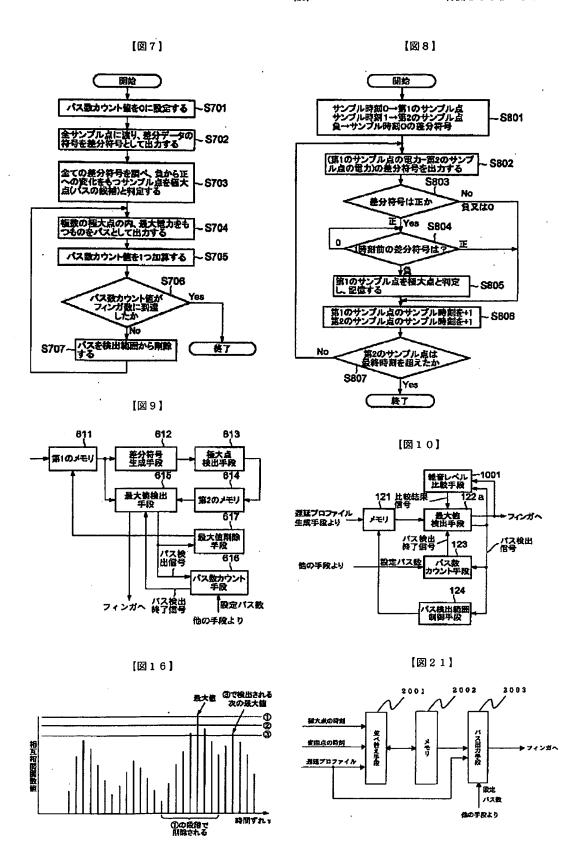


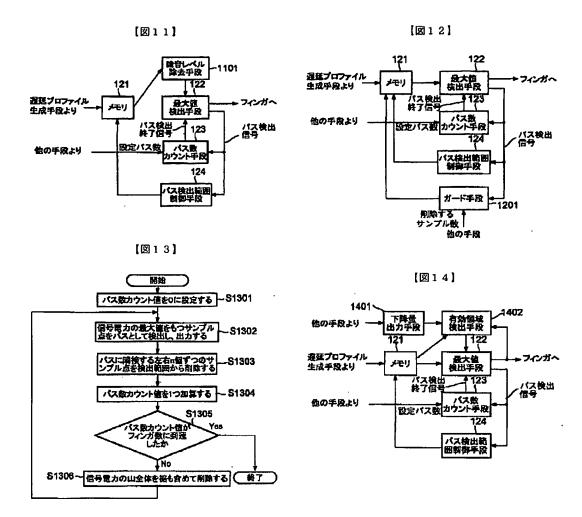
- 【図33】





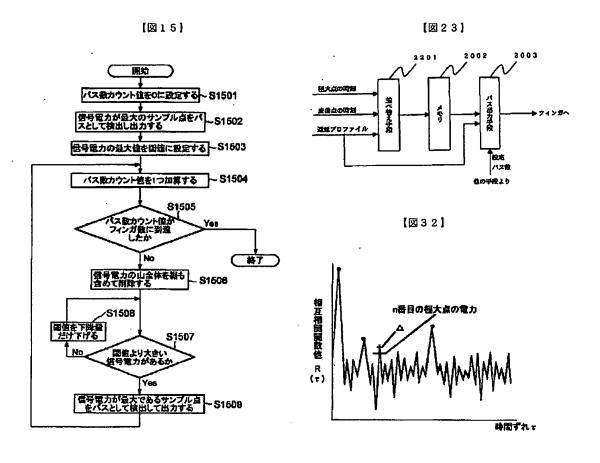
e de esperante de la companya de la

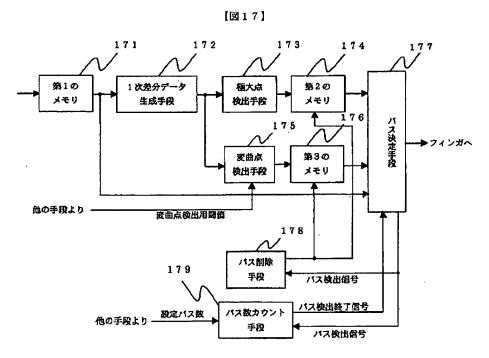


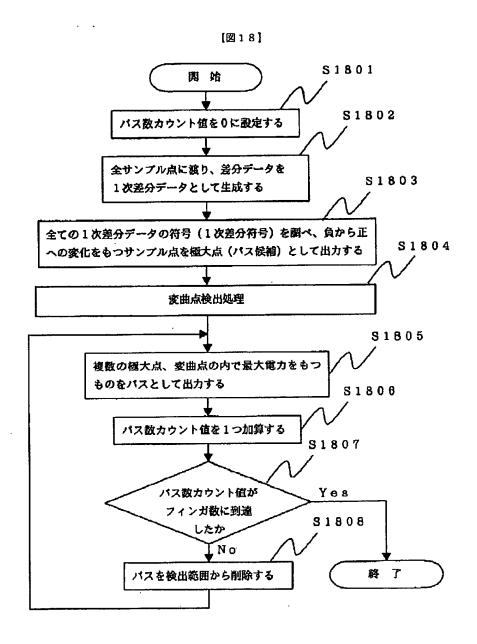


171 172 173 200 第1の 1次差分データ 極大点 生成手段 検出手段 メモリ パス決定手段 175 **→**フィンガへ **変曲点** 検出手段 他の手段より 一 变曲点検出用阈值 パス数 他の手段より

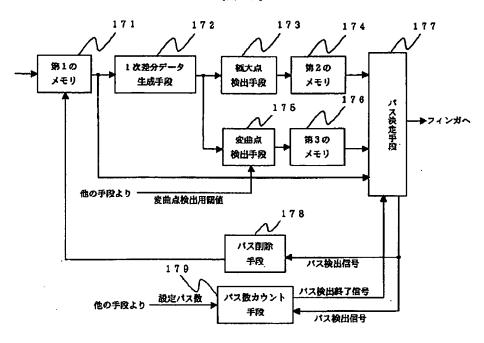
【図20】



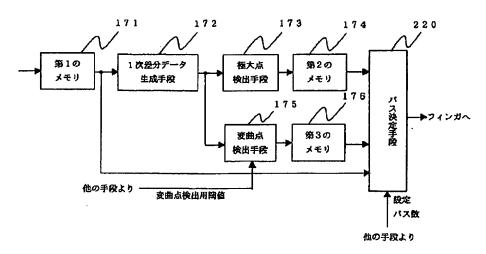


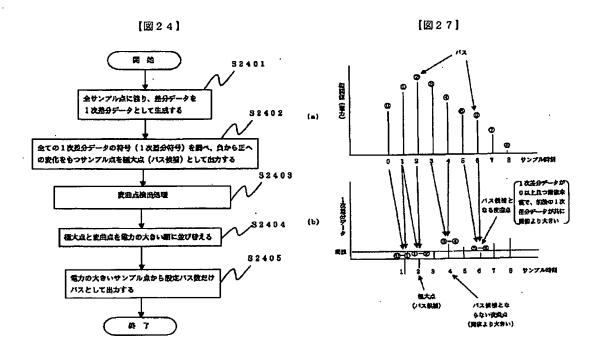


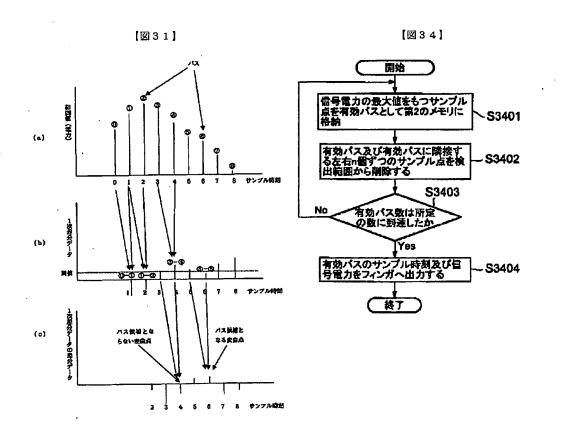
[図19]



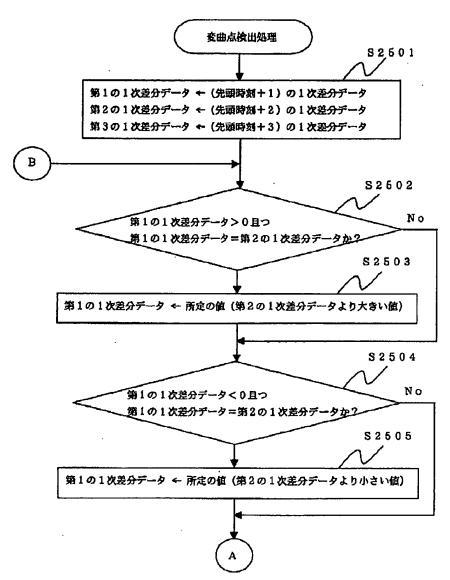
【図22】



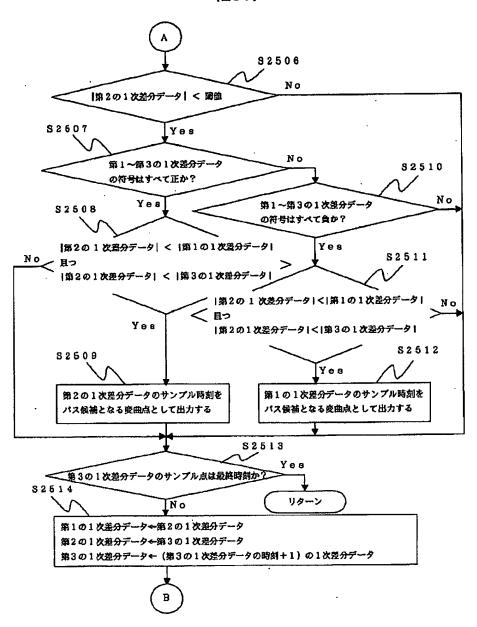




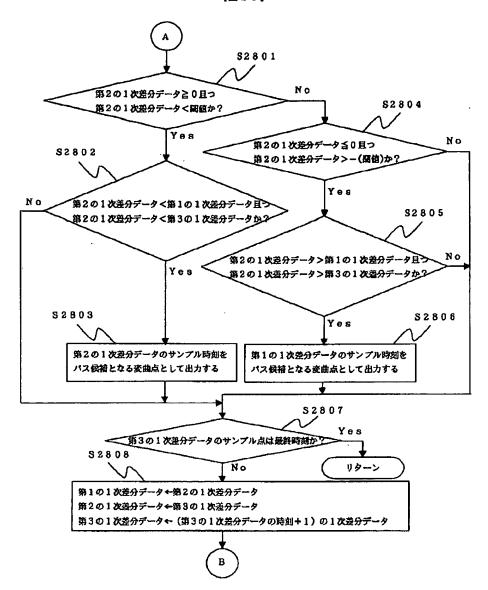




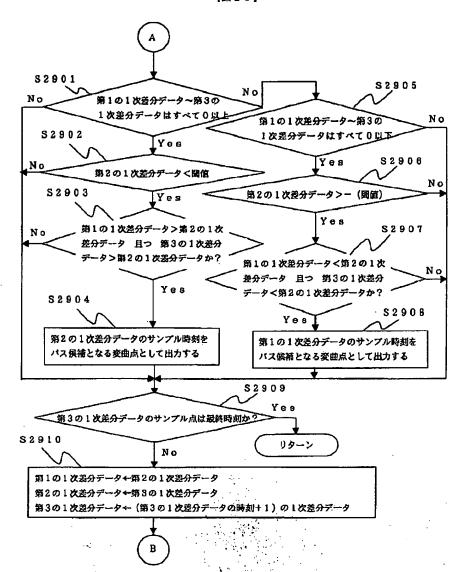
[図26]



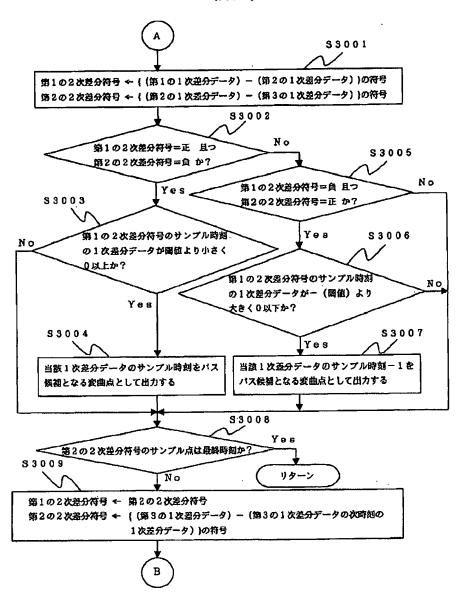
[図28]



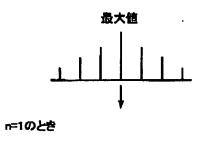
【図29】



[図30]



[35]



n=2のとき



n=3のとき